

JIHOČESKÁ UNIVERZITA V ČESKÝCH BUDĚJOVICÍCH
PEDAGOGICKÁ FAKULTA

KATEDRA INFORMATIKY

Kryptologie v .Net

Bakalářská práce

Vedoucí práce:
Ing. Václav Novák

Autor:
Tomáš Psík

České Budějovice 2010

Prohlášení

Prohlašuji, že svoji bakalářskou práci jsem vypracoval/-a samostatně pouze s použitím pramenů a literatury uvedených v seznamu citované literatury. Prohlašuji, že v souladu s 47b zákona č. 111/1998 Sb. v platném znění souhlasím se zveřejněním své bakalářské práce, a to v nezkrácené podobě elektronickou cestou ve veřejně přístupné části databáze STAG provozované Jihočeskou univerzitou v Českých Budějovicích na jejích internetových stránkách.

V Českých Budějovicích dne

Poděkování

Chtěl bych poděkoval Ing. Václavu Novákovi, za vedení bakalářské práce a za cenné rady a připomínky.

Anotace

Cílem této práce je ukázat jakým způsobem řešit různé kryptografické úlohy ve vývojovém prostředí .Net Framework v3.5. Práce je rozdělena do tří částí. První část je věnována přehledu prostředků které jsou přímo součástí .Net. Tato část spojuje praktické ukázky řešení základních úloh a základní kryptografickou terminologii, která je ve druhé části využívána k vysvětlení problematiky asimilace implementace šifrovacího algoritmu vytvořením rozhraní, využitím abstraktních tříd, které typově sjednocují šifrovací algoritmy v prostředí .Net. Druhá část tedy obsahuje praktické ukázky implementace šifrovacích transformací a vytvoření odpovídajícího rozhraní, dohromady tvořících kryptografický algoritmus. Třetí část je věnována základní analýze šifrovací transformace, kterou eventuelně hodláme použít. Tato část obsahuje přehled základních kryptoanalytických metod a také ukázkou implementace programu srovnávajícího rychlost šifrování libovolné transformace pomocí univerzálního rozhraní. Kód tohoto programu a programu pro testování rychlosti výpočtu hešových kódů pomocí různých funkcí, jsou spolu s implementacemi dvou blokových šifer (Rijndael, Skipjack) uvedeny v dodatku.

Obsah

1	Jmenný prostor Security.Cryptography	1
1.1	Symetrické šifrování	1
1.2	Asymetrické šifrování	1
1.3	Hašování	1
1.4	Abstraktní šifrovací třídy	1
1.5	Interface ICryptoTransform	2
1.6	Třída CryptoStream	2
2	Šifrování v .Net	3
2.1	Symetrická kryptografie v .net	3
2.1.1	Blokové šifry	3
2.2	Asymetrická kryptografie v .net	5
2.2.1	Použití šifry RSA	5
2.2.2	Závěrem o použití RSA	6
2.3	Hašování	6
2.3.1	Jednosměrné funkce	7
2.3.2	Hašování v .net	7
2.4	Generátor náhodných čísel	8
3	Vlastní algoritmus v prostředí .net	9
3.1	Implementace rozhraní pro symetrickou šifru	9
3.1.1	přetěžování klíčových vlastností	10
3.1.2	Přetěžování klíčových metod	11
3.2	Implementace rozhraní pro asymetrickou šifru	15
3.2.1	Práce s asymetrickým klíčem	15
3.2.2	Digitální podpis XML dokumentu	15
3.3	Implementace rozhraní pro hašovací algoritmus	16
3.4	Algoritmus Blowfish	18
3.4.1	Úvodní inicializace - expanze klíče	18
3.4.2	Šifrování a dešifrování	18
3.4.3	Funkce F	18
3.5	Algoritmus Skipjack	19
3.5.1	Popis	19
3.5.2	pravidlo A	19
3.5.3	Tabulka F	20

3.5.4	Expanze klíče	20
3.5.5	permutace G	21
3.5.6	Provozní módy	21
3.6	Algoritmus Rijndael	22
3.6.1	Specifikace - State, Šifrovací klíč a počet kol	22
3.6.2	Šifrovací postup	22
3.6.3	ByteSub, ShiftRow, MixColumn	22
3.6.4	Dešifrování	23
3.6.5	Příprava klíče	23
4	Kvalita šifrovacího algoritmu	25
4.1	Rychlost šifrování blokových šifer	25
4.2	Odolnost proti známým typům útoků	26
4.2.1	Slabé a poloslabé klíče	26
4.2.2	Lineární analýza	27
4.2.3	Diferenciální analýza	27
4.2.4	Útok pomocí příbuzných klíčů	27
4.2.5	Časovaný útok (Timing attack)	27
4.2.6	Hledání kolizí hešovaných zpráv	27
5	Závěr	29
6	Dodatky	31
6.1	Program: test hašovacích algoritmů	31
6.2	Program testování rychlosti šifrování blokových šifer	32
6.3	Implementace šifry Rijndael	38
6.4	Implementace třídy pro blokovou šifru Skipjack	59

Kapitola 1

Jmenný prostor Security.Cryptography

Tato kapitola představuje krátký přehled tříd, které řeší úkoly spojené s šifrováním v prostředí .net. Pochopení základní hierarchie tříd jmenného prostoru Security.Cryptography je nutné nejen pro použití šifrovacích algoritmů obsažených v balíčku .net, ale hlavně v případě, kdy je vhodné použít jiné algoritmy, nebo jiné implementace než jsou zahrnuty v balíčku .net framework. Třídy ve jmenném prostoru Security.Cryptography jsou rozděleny do tří úrovní. První úroveň představují abstraktní třídy, které základním způsobem určují typ šifrování v závislosti na tom, jakou metodu chceme použít.

1.1 Symetrické šifrování

Abstraktní třída Security.Cryptography.SymmetricAlgorithm umožňuje základním způsobem definovat okruh metod pro řešení úkolů spojených s vytvořením symetrického kryptografického systému.

1.2 Asymetrické šifrování

Podobně jako v předchozím článku Abstraktní třída Security.Cryptography.AsymmetricAlgorithm stojí na začátku tvorby, nyní však asymetrického systému v prostředí .net.

1.3 Hašování

Poslední třídou je HashAlgorithm, která je také abstraktní a nabízí prostor pro definování funkcí pro generování a ověření obrázků dat (digitální otisk [7]) pomocí hašovacích funkcí.

1.4 Abstraktní šifrovací třídy

Další úroveň představují třídy, pomocí kterých se definují již konkrétní kryptografické algoritmy (např. DESAlgorithm). tyto třídy jsou také abstraktní.

Poslední úroveň představují samotné implementace šifrovacích, nebo hašovacích algoritmů, které mají typicky v názvu slovo Managed - jako např. RijndaelManaged apod.. Každý algoritmus může tedy mít více implementací, vhodných a optimalizovaných pro specifické úkoly.

1.5 Interface ICryptoTransform

Pomocí tohoto rozhraní je v prostředí .net možné zajistit kryptografickou transformaci tak jak je definována v [7, 8].

1.6 Třída CryptoStream

Celá koncepce šifrování a dešifrování dat v prostředí .net je postavená na zpracování dat pomocí proudů (Stream) tak, aby nebylo potřeba starat se např. o velikost bloku, nebo o doplnění posledního bloku dat na správnou velikost.

Kapitola 2

Šifrování v .Net

Prostředí .net nabízí jako podporu pro dosažení bezpečnostních cílů některé základní kryptografické nástroje. Symetrické šifrování, tedy podpora pro používání šifer privátního klíče, kdy k zašifrování či dešifrování zprávy je použit jeden a tentýž klíč. Asymetrické šifrování, tj. šifrování s použitím soukromého a privátního klíče, první určen k zašifrování, druhý k dešifrování zprávy. Hašovací funkce, jejichž pomocí je vytvořen šifrový obraz otevřeného textu, který již není možné převést zpět a získat tak zpět původní zprávu. Tento hašový obraz je však jedinečný a proto vhodný např. pro jednoznačnou identifikaci zprávy. Jako další nástroj je definován tzv. generátor náhodných znaků.

2.1 Symetrická kryptografie v .net

Všechny algoritmy které jsou založeny na principu šifrování pomocí privátního klíče jsou v .net potomky abstraktní třídy *SymmetricAlgorithm*. Defaultní implementace některých symetrických šifrovacích algoritmů jsou shrnuty v následující tabulce:

Šifra	defaultní implementace	délka klíče [byte]
DES	DESCryptoServiceProvider	64
TRIPLE DES	TripleDESCryptoServiceProvider	128, 192
RC2	RC2CryptoServiceProvider	40-128
Rijndael	RijndaelManaged	128, 192, 256

2.1.1 Blokové šifry

Pokud uvažujeme o použití algoritmu, jehož implementace je potomkem třídy *SymmetricAlgorithm*, je třeba si uvědomit, že se jedná o **Blokovou šifru**. Symetrická kryptografie rozlišuje dva základní druhy symetrických šifer - proudové a blokové šifry. Navzájem se od sebe liší tak, že proudová šifra zpracovává jednotlivé, např. znaky abecedy, kdežto šifra bloková zpracovává najednou celé bloky, tedy např. řetězce znaků [8]. Důležité přitom je, že pokud je vstup šifrovací transformace menší než je povolená velikost bloku (u blokových šifer je tato velikost z konstrukčních důvodů podmínkou), bude tento vstup doplněn na velikost bloku danou konstrukčními vlastnostmi šifry(jde

o tzv. padding ¹⁾, což znamená, že se budou zpracovávat zbytečná data navíc. Toto samozřejmě znamená snížení efektivity přenosu dat. Nebo bude potřeba čekat, až je vstup doplněn na potřebnou velikost a až poté pokračovat na transformační vstup. Výsledkem je opět snížení efektivity přenosu dat. Tato vlastnost není na první pohled dobře patrná, jelikož při vývoji kryptografických aplikací v .net se vývojář nezatěžuje s přípravou dat do bloků přesných velikostí daných specifikací šifry a to vzhledem k všeobecnému používání datových toků (streamů) při zpracování dat, např. souborového vstupu a výstupu, nebo načítání a ukládání dat do databází.

K použití blokových šifer v .net je tedy zapotřebí připravit si nejprve klíč, který bude reprezentován bajtovým polem o povolené velikosti (Např. Rijndael 16, 24, 32 bajtů), Poté se provádí inicializace nové instance.

```
RijndaelManaged rijndael = new RijndaelManaged();
```

.. konstruktor inicializuje klíč o defaultní velikosti 256bitů a IV, tedy inicializační vektor, který je nutný vzhledem k tomu, že výchozí nastavení provozního módu v .net je CBC(Cipher Block Chaining), který IV naxoruje na první blok otevřeného textu a tím zahájí šifrovací proces, kde každý další blok je závislý na tom předchozím a dojde tak k zesílení transformace. Nyní je třeba vytvořit instanci šifrovacího rozhraní (*ICryptoTransform*)

```
ICryptoTransform šifrátor = rijndael.CreateEncryptor();
```

pokud bychom chtěli použít vlastní klíč, o jiné než výchozí velikosti(256b), nebo prostě jenom jiný, můžeme předat klíč a inicializační vektor jako parametry metodě *CreateEncryptor(byte[] rgbKey, byte[] rgbIV)*. Další možné využití by bylo, kdybychom chtěli používat pro šifrování stále stejný klíč a IV.

Pro zpracování otevřeného textu použijeme technologii proudů(stream). Máme proto k dispozici třídu *CryptoStream* jak jinak než z prostoru *Security.Cryptography*, která je odvozena od třídy *System.IO.Stream* a proto je možné jí spojit dohromady s jakýmkoli potomkem této třídy (např. *FileStream* apod ..). Vytvoříme tedy její instanci.

```
CryptoStream šifrovacíStream = new CryptoStream(fStream ,  
    šifrátor ,  
    CryptoStreamMode.Write);
```

CryptoStreamMode vybereme write abychom dali najevo, že do daného streamu fStream chceme zapisovat. Teď už s Krypto proudem pracujeme jako s jakýmkoli jiným proudem. Zapisovat můžeme např. v cyklu takto ..

```
byte[] otevřenýText = new byte[1024];  
  
for (int z = 0; z < 1000; z++)  
{
```

¹padding - jedná se o doplnění posledního bloku na závěr zpracování otevřeného, nebo šifrového textu, tak aby i tento svou délkou odpovídal předchozím blokům

```

cs . Write ( otevřenýText , 0 , otevřenýText . Length ) ;
}
cs . FlushFinalBlock ( ) ;

```

Metoda *FlushFinalBlock* upraví poslední blok tak, aby odpovídal specifikaci šifry a odešle ho ke zpracování. Pokud bychom tuto metodu nezavolali poslední blok by nebyl zpracován. O tomto problému bude řeč při ukázkách integrace alternativního algoritmu v rámci vývoje aplikací v .net

2.2 Asymetrická kryptografie v .net

Při vývoji aplikací založených na principu kryptografie veřejného klíče se v .net používá abstraktní třída *AsymmetricAlgorithm* z jmenového prostoru *Security.Cryptography*. Při používání šifrovacích systémů veřejného klíče není potřeba řešit problémy s předáním šifrovacího klíče, naopak se pomocí těchto technik vypomáhá při předávání privátního klíče před započítím komunikace využívající např. blokové šifry, s ohledem na fakt, že asymetrické kryptografické systémy jsou mnohem pomalejší než systémy privátního klíče. Např. při komunikaci využívající protokol SSL(Secure Socket Layer) nejprve dojde k předání klíče dohodnutou asymetrickou šifrou (např. RSA) a poté může již probíhat bezpečné a rychlé předávání dat pomocí některé symetrické (např. blokové) šifry (Rijndael, Blowfish atd..) V následující tabulce jsou uvedeny dva algoritmy, které je možné využít k tvorbě asymetrického šifrovacího systému.

Šifra	defaultní implementace	délka klíče [bit]	def. délka klíče [bit]
RSA	RSACryptoServiceProvider	384-16384 (posun po 8 bitech)	1024
DSA	DSACryptoServiceProvider	512-1024 (posun po 64 bitech)	1024

2.2.1 Použití šifry RSA

Jako příklad použití Asymetrické šifry v .net použijeme třídu *RSACryptoServiceProvider*, která nám umožňuje velmi snadno použít šifru RSA(Rivest, Shamir, Adleman). RSA pracuje na principu modulárního umocňování modulu n a exponentu textu, kde $n = p * q^2$. Tato šifra vychází z předpokladu, že faktorizace dvou dobře zvolených prvočísel p a q je časově natolik náročná, že ji v praxi není možné využít ke zjištění šifrovacího klíče. Jak je to tedy s implementací, nejprve samozřejmě vytvoříme instanci třídy *RSACryptoserviceProvider*

```

RSACryptoServiceProvider rsa = new RSACryptoServiceProvider ( ) ;

```

kde máme k dispozici celkem čtyři konstruktory:

1. bez parametrů - použije se defaultní velikost klíče

²přičemž musí platit, že největší společný dělitel exponentu (gcd) e a eulerovy funkce $\phi(n) = \phi(p-1)*\phi(q-1)$, tedy $\text{gcd}(e, \phi(n)) = 1$

2. jako parametr se dosadí velikost klíče v bitech³
3. jako parametr se dosadí instance třídy *CspParameters*
4. dosadí se oba předchozí parametry, tedy velikost klíče a inst. třídy *CspParameters*

nyní je třeba připravit parametry algoritmu a to vytvořením instance *RSAParameters*.

```
RSAParameters infoOklíči = new RSAParameters();
infoOklíči.Modulus = PublicKey;
infoOklíči.Exponent = Exponent;
```

kde *Modulus* představuje bajtové pole veřejného klíče, tj. pole hodnot, které se budou používat k zašifrování i dešifrování zprávy a *Exponent* představuje hodnotu veřejného exponentu (opět převedeného na pole byte).

Pomocí těchto dvou hodnot jsme schopni zašifrovat zprávu, kterou později lze dešifrovat pouze při znalosti soukromého exponentu. Informace o klíči je potřeba převést do instance *RSACryptoServiceProvider*.

```
rsa.ImportParameters(infoOklíči);
```

K zašifrování zprávy lze využít metodu *Encrypt*

```
šifrovýText = RSA.Encrypt(otevřenýText, OAEP);
```

kde otevřený text je bytové pole a parametr OAEP je typu *bool*, který pokud je *true* pak je použito doplňování(padding) Optimal Asymmetric Encryption Padding(PKCS#1 v2)⁴ a pokud je *false* je použito PKCS#1 v1.5⁵ doplňování

2.2.2 Závěrem o použití RSA

V praxi lze RSA, jako šifru využívající jednosměrné funkce s padacími vrátky[7] využít dvěma způsoby. Jeden počítač může všem ostatním počítačům nabídnout způsob, jak pouze jemu sdělit soukromý symetrický klíč a zahájit tak přenos dat šifrovaných nějakou symetrickou metodou, nebo může jeden počítač vyslat zašifrovanou zprávu, kterou každý jiný počítač dešifruje (opět pomocí veřejného klíče), a tak si ověří, že zpráva skutečně pochází jen a pouze od počítače, který zná tajný exponent. Toho se využívá v technologii digitální podpisu.

2.3 Hašování

V prostředí .net jsou samozřejmě k dispozici i kryptografické nástroje nazývané **Hašovací funkce**, jedná se o jednosměrné funkce⁶ *bez padacích vrátek*, které se dají využít v

³velikost jako násobek osmi v povoleném rozmezí, typu: *System.Int32*

⁴k dispozici pouze na verzi operačního systému Windows XP nebo vyšší

⁵k dispozici na OS Windows2000 nebo vyšší

⁶Z jednou zpracovaného otevřeného textu již není možné dostat původní text

případě srovnávání velkých objemů dat (např. velkých souborů, nebo celých databází), pomocí těchto funkcí je vypočítán digitální obraz těchto dat, mající řádově několik B⁷, ať už je zdrojová zpráva jakékoli velikosti. Proto při přenosu velkých souborů v síti je spolu s daty odeslán i jejich digitální otisk(Hash), aby bylo možné rychle ověřit, jestli byl soubor dat přenesen kompletní a jestli je struktura těchto dat v pořádku. Vypočítaný *Hash* je naprosto jedinečný a zaručuje tak do posledního bajtu, že je obrazem zdrojových dat. Vlastnosti jedinečnosti se dále využívá např. ukládání uživatelských hesel. Tyto nebudou v databázi uloženy přímo, nýbrž budou zde existovat pouze jejich otisky, v praxi se k uživatelsky definovaným heslům přidává tzv. sůl(salt) aby se zesílila obrana proti slovníkovým útokům.

2.3.1 Jednosměrné funkce

Jak je definováno v [7] jsou jednosměrné funkce takové funkce $f : X \rightarrow Y$ u kterých je snadné z jakékoli hodnoty $x \in X$ vypočítat $y = f(x)$, pro nějaký nahodně vybraný obraz $y \in f(X)$ je výpočetně nemožné nalézt vzor $x \in X$ takový aby platilo $y = f(x)$

2.3.2 Hašování v .net

Pro výpočty digitálních otisků jsou v .net k dispozici implementace známých algoritmů, počínaje staršími(RIPEMD160, MD5) až po ty novější, nebo staronové(SHA1, SHA2(SHA256, SHA384, SHA512)), které dosud (narozdíl od starších) odolávají stále se zlepšujícím technikám hledání kolizí⁸ v těchto funkcích. V současné době jsou z hlediska bezpečnosti považovány za odolné funkce SHA1 A 2, a funkce WHIRLPOOL⁹. Použití těchto funkcí je velmi jednoduché.

```
HashAlgorithm sha = new SHA1CryptoServiceProvider();  
byte [] result = sha.ComputeHash(dataArray);
```

Pomocí metody *ComputeHash* je vypočítána haš, digitální obraz dat *dataArray*. V tomto případě je využita třída *SHA1CryptoServiceProvider*. Z jejího názvu je patrné, že jde o použití algoritmu SHA1, konkrétně jde o napojení původní tedy CryptoAPI, šifrovací třídy plně pod kontrolou CLR¹⁰ ve svém názvu obvykle obsahují slovo *Managed*, jako např. *MD5Managed* apod.. Pomocí jednoduché soustavy statických metod můžeme otestovat přibližnou rychlost hašování pro různé implementace různých algoritmů. Výsledky této aplikace jsou shrnuty v následující tabulce.

⁷např. SHA1 - 20B

⁸Jeden obraz má více vzorů, jejich nalezením se daná funkce stává částečně nebo úplně nepoužitelnou, minimálně v rovině generování digitálních podpisů.

⁹Není součástí .net

¹⁰Common Language Runtime

Šifra	defaultní implementace	zpracování 20MB [ms]
SHA1	SHA1CryptoServiceProvider	93
SHA1	SHA1Managed	188
MD5	MD5CryptoServiceProvider	47
SHA256	SHA256Managed	781
SHA384	SHA384Managed	1547
SHA512	SHA512Managed	1578

Hodnoty časů v tabulce se mohou měnit v závislosti na zatížení systému řádově o ± 10 ms. Test byl spuštěn na počítači se systémem Windows XP (Service Pack 3) s procesorem AMD Athlon 7750 Dual-Core (2.7GHz).

2.4 Generátor náhodných čísel

Pro aplikaci některých typů kryptografických transformací je třeba hlavně z bezpečnostních důvodů volit transformační matice, někdy také nazývané s-boxy [7] dostatečně náhodně. K tomuto účelu se v prostředí .net může využít třída *RNGCryptoServiceProvider* z jmenného prostoru *Security.Cryptography*. K tomuto účelu využijeme metodu *GetBytes()*, která naplní bajtové pole dané velikosti kryptograficky silnou posloupností pseudonáhodných hodnot. Její použití je velmi jednoduché, jak demonstruje následující příklad.

```
public override void GenerateIV()
{
    if (rng == null)
        rng = new RNGCryptoServiceProvider();

    this.IVValue = new byte[Skipjack.VELIKOST_BLOKU];
    this.IV_záloha_hodnota = new byte[Skipjack.VELIKOST_BLOKU];

    this.rng.GetBytes(this.IVValue);
    this.IV_záloha = this.IVValue;
}
```

V této metodě je použit generátor pseudonáhodných čísel k naplnění bajtového pole inicializačního vektoru implementace blokové šifry Skipjack (pozn. tato šifra není přímou součástí .net framework, bude o ní řeč později).

Kapitola 3

Vlastní algoritmus v prostředí .net

Tvárné prostředí .net framework je velice dobře připraveno na možnost, že tvůrce aplikace bude chtít mezi implementace šifrovacích algoritmů přivést svou vlastní nebo dodanou. Následující kapitola popisuje, jakým způsobem se vytvoří rozhraní pro přístup k dodanému algoritmu. K řešení tohoto úkolu se přistupuje hlavně proto, aby se daná implementace co nejvíce zpřístupnila ostatním osobám, které jsou již seznámeny s hierarchií tříd pro šifrování v prostředí .net a nebude pro ně tudíž problém s tímto algoritmem zacházet. Podstatnější je, že s přihlédnutím k tomu, že technologie přenosu dat v .net je většinou realizována pomocí datových proudů (Stream), je i v tomto případě třeba připravit nový kód pro přenos dat v tomto duchu.

3.1 Implementace rozhraní pro symetrickou šifru

V této sekci bude probrána implementace třídy pro práci se statickou implementací transformací blokové šifry. Pro názornost byla vybrána implementace šifry Skipjack, jedná se o mou vlastní implementaci v c-sharpu, kterou jsem si předpřipravil.

Jako první je tedy deklarovat třídu. Její identifikátor pak vhodně zvolit tak, aby v něm byl název šifry, popř. aby vystihoval odlišnost toho daného řešení. V tomto případě jsem zvolil název takto:

```
public class SkipjackAlgorithm : SymmetricAlgorithm, ICryptoTransform
```

Jak je vidět, tato třída je následníkem tříd *SymmetricAlgorithm* a *ICryptoTransform*. Její konstruktor ponecháme prázdný až na definici velikosti šifrovacího klíče, převedenou na bitovou hodnotu.

```
public SkipjackAlgorithm() : base()  
{  
    KeySizeValue = Skipjack.VELIKOST_KLICE << 3;  
}
```

Jen pro úplnost, třída se samozřejmě nachází ve stejném jmenném prostoru jako třída *Skipjack*, která obsahuje již zmíněné transformace. Vlastnost *KeySizeValue* byla zděděna po třídě *SymmetricAlgorithm*. Dále je třeba přetížít několik vlastností.

3.1.1 přetěžování klíčových vlastností

IV: Tato vlastnost se stará o uchování, popř. inicializaci inicializačního vektoru šifry. Jde o bajtové pole většinou náhodně zvolené pomocí kryptografického nástroje pro generování silných náhodných proměnných¹. Toto pole je typu *byte*.

```
public override byte [] IV
{
    get
    {
        if (IVValue == null)
            GenerateIV();

        return (byte []) IVValue.Clone();
    }
    set
    {
        if (value == null)
            throw new ArgumentException();

        if (value.Length != Skipjack.VELIKOST_BLOKU)
            throw new
CryptographicException("Nepovolená _velikost _inicializačního _vektoru");

        IVValue = (byte []) value.Clone();
    }
}
```

Key: Dále jde o bajtové pole klíče.

```
public override byte [] Key
{
    get
    {
        return KeyValue;
    }
    set
    {
        KeyValue = value;
    }
}
```

KeyValue náleží k *SymmetricAlgorithm*

BlockSize: vlastnost typu *int*, určující povinnou velikost bloku, která bude zpracována transformačními metodami šifry Skipjack. Jelikož tato šifra má stejnou velikost vstupního i výstupního bloku, budou i další vlastnosti *InputBlockSize* a *OutputBlockSize* vracet stejnou hodnotu taktéž typu *int*

Mode: Tato vlastnost vrací hodnotu z výčtového typu *CipherMode* a určuje provozní mód šifry. V konstruktoru je vhodné jako defaultní hodnotu nastavit CBC(*Cipher*

¹jedná se o třídu *RNGCryptoserviceProvider*

Block Chaining), což je v .net defaultní nastavení např. pro výchozí blokovou šifru AES(Rijndael).

```
public override CipherMode Mode
{
    get
    {
        return ModeValue;
    }
    set
    {
        ModeValue = value;
    }
}
```

Tímto je u konce výčet vlastností, které je třeba přetěžovat. Kromě těchto vlastností, je třeba samozřejmě přetížít klíčové metody jako jsou např. *CreateEncryptor*, nebo *CreateDecryptor*, jejichž význam je zřejmý z jejich názvu.

3.1.2 Přetěžování klíčových metod

GenerateKey: Metoda *GenerateKey* slouží k inicializaci vlastnosti *Key*, resp. k naplnění její hodnoty kryptograficky silnou posloupností pseudonáhodně generovaných bajtových hodnot. Pole hodnoty klíče má samozřejmě svou předem danou velikost, nebo rozmezí. V našem případě, kdy pro šifru Skipjack je daná velikost klíče 10 bajtů.

```
public override void GenerateKey()
{
    if (rng == null)
        rng = new RNGCryptoServiceProvider();

    KeyValue = new byte[KeySizeValue >> 3];
    this.rng.GetBytes(KeyValue);
}
```

Jak je vidět, k vytvoření posloupnosti náhodných hodnot využijeme metodu *GetBytes* instance třídy *RNGCryptoServiceProvider*, kterou v tomto případě máme deklarovanou globálně.

GenerateIV: Tato metoda pracuje analogicky k předchozí metodě *GenerateKey*. S její pomocí je generováno pole náhodných bajtových hodnot použitím třídy *RNGCryptoServiceProvider*. Rozdíl event. spočívá v zálohování počáteční hodnoty pole *IV* pro pozdější obnovení. Jelikož nejvíce doporučovaný a nepoužívanější mód provozu transformace je CBC(Cipher Block Chaining Mode), který využívá vždy předchozí blok k úpravě bloku následujícího, bude se alespoň v našem případě hodnota pole *IV* v průběhu zašifrování měnit. Při dešifrování bude tedy zapotřebí k úpravě posledního bloku šifrovaného textu použít původní inicializační vektor, který byl na začátku použit pro xor s blokem zašifrovaného textu.

CreateEncryptor: Úkolem této metody je vytvoření nové instance v podstatě sebe sama a tuto instanci inicializovat. Inicializace spočívá v předání nebo vytvoření klíče, resp. vlastnosti *Key* nebo její vytvoření zavoláním metody *GenerateKey*.

```
if (this.Key == null)
{
    this.GenerateKey();
    inst.Key = this.Key;
}
else
    inst.Key = this.Key;
```

Inicializace pokračuje předáním, nebo event. vytvořením pole pseudonáhodně generovaných bajtových hodnot, uložených do pole o velikosti bloku zpracovávaného danou šifrou. Kód by vypadal v podstatě stejně jako v případě předávání klíče. Metoda *CreateEncryptor* je určena k zašifrování otevřeného textu, resp. k transformaci otevřeného textu na text šifrový. Vzhledem k tomu, že metoda *CreateEncryptor* vrací hodnotu typu *ICryptoTransform* tedy instanci třídy která již bude sloužit ke konkrétní transformaci (zašifrování, dešifrování) je třeba ve vnitřní struktuře třídy pamatovat na možnost nastavit ji na ten konkrétní úkol. Např. nastavením privátní proměnné typu *bool*

```
SkipjackAlgorithm inst = new SkipjackAlgorithm();
inst.šifruje = true;
```

Dále je potřeba přetížít i druhou verzi metody *CreateEncryptor*, která jako parametry akceptuje klíč a inicializační vektor, jejich hodnoty jsou pouze předány a nemusejí být tudíž generovány pomocí dvou výše zmíněných metod.

CreateDecryptor: Metoda pracuje analogicky k metodě *CreateEncryptor* jen s tím rozdílem, že vedle potřebné inicializace nové instance a generování klíče a náhodného inicializačního vektoru se specifikuje (např. pomocí privátní proměnné typu *bool*), že se jedná o transformaci dešifrování.

TransformBlock: Tato metoda se nepřetěžuje, má však dané parametry, její obecná deklarace vypadá takto:

```
public int TransformBlock(
    byte[] vstupníBuffer,
    int vstupníOffset,
    int délkaVstupu,
    byte[] výstupníBuffer,
    int výstupníOffset
)
```

Tak jak při základním používání rozhraní *ICryptoTransform* předáme jeho odkaz instanci třídy *CryptoStream*, jako encryptor nebo decryptor, a s její pomocí pak čteme nebo zapisujeme data do tohoto streamu, volá se na pozadí metoda *TransformBlock*, které jsou předkládány bloky o velikosti dané specifikací šifry.

Tyto bloky je třeba "ručně" odesílat ke zpracování implementaci šifry (v našem případě statické implementací šifry Skipjack) v závislosti na definovaném módu, který se samozřejmě v průběhu šifrování nemůže měnit. V naší implementaci je počítáno pouze se dvěma módy, ECB(Electronic Code Book)² a CBC(Cipher Block Chaining). Samozřejmě je třeba také rozlišit, jakým směrem transformaci používáme, tedy jestli budeme transformovat otevřený text na šifrový nebo obráceně. Kód by mohl vypadat například takto:

```
public int TransformBlock(
    byte[] bufIn, int ofsIn, int count, byte[] bufOut, int ofsOut)
{
    int počet = 0;
    if (count == 0)
        return 0;

    if (this.šifruje)
    {
        if (this.Mode == CipherMode.CBC)
        {
            počet = Skipjack.ŠifrujBlok_CBC(
                bufIn, ofsIn, bufOut, ofsOut, count, this.IV);
            this.IV = (byte[]) bufOut.Clone();
        }
        else
            počet = Skipjack.ŠifrujBlok(
                bufIn, ofsIn, bufOut, ofsOut, count);
        return počet;
    }
    else
    {
        if (this.Mode == CipherMode.CBC)
        {
            počet = Skipjack.DešifrujBlok_CBC(
                bufIn, ofsIn, bufOut, ofsOut, count, this.IV);
            this.IV = (byte[]) bufIn.Clone();
        }
        else
        {
            počet = Skipjack.DešifrujBlok(
                bufIn, ofsIn, bufOut, ofsOut, count);
        }
        return počet;
    }
}
```

proměnná počet obsahuje informaci o počtu zpracovaných bajtů. Tato hodnota je předána jako celková výstupní hodnota metody *TransformBlock*. V sekci pojednávající o implementaci šifry Skipjack je pak možné vidět, rozdíly mezi metodami *ŠifrujBlok* a *ŠifrujBlok_CBC*, tedy rozdíly v úpravách zpracování bloku před, nebo po aplikaci substitučně-permutačních transformací daných specifikacemi šifry Skipjack.

²použití šifry v základní podobě

TransformFinalBlock: Metoda *TransformFinalBlock* je o něco složitější. Je volána opět při zápisu nebo čtení datového proudu pro zpracování šifry *CryptoStream*, a to pro poslední blok šifrovaného nebo otevřeného textu. Nyní je potřeba si uvědomit, že celková délka otevřeného textu nemusí být vždy taková, aby se dal rozdělit na bloky stále stejné velikosti. Je tedy jasné že právě poslední blok, pravděpodobně tuto velikost, která je např. pro šifru Skipjack(ale i pro jiné) pevně daná z konstrukčních důvodů, mít nebude. Řešením tohoto problému je doplnit tento poslední blok o data, která budou při dešifrování opět odstraněna. Tato data "navíc" budou také zpracována šifrovací transformací. Datový přídavek, nazývaný též *padding*, je třeba navrhnout tak, aby ho při opětovném převodu dat na odšifrovaný text bylo možné snadno oddělit. Ve jmenném prostoru *Security.Cryptography* je k dispozici enumerace *PaddingMode* která obsahuje čtyři nejpoužívanější typy paddingu.

1. **PKCS7** ve specifikaci tohoto doplnění jsou chybějící bajty v poli bloku nahrazeny bajtovou reprezentací hodnoty počtu doplněných bajtů. Tedy pokud má šifra ve své specifikaci pevně danou délku bloku 8 bajtů, a poslední blok má délku 4 bajty, jsou poslední čtyři bajty vyplněny hodnotou 0x04(vyjádřeno hexadecimálně).

```
case PaddingMode.PKCS7:
    byte zbytek = (byte)(délka - count);
    for (int x = 0; x < délka; x++)
        výsledek[x] = zbytek;
    break;
```

2. **Zeros** řetězec doplnění se skládá ze samých nul.

```
case PaddingMode.Zeros:
    for (int x = 0; x < délka; x++)
        výsledek[x] = 0;
    break;
```

3. **ANSIX923** řetězec doplňujících bajtů tvoří samé nuly až na poslední, který je udává velikost doplňující bloku.

```
case PaddingMode.ANSIX923:
    for (int x = count; x < délka - 1; x++)
        výsledek[x] = 0;
    výsledek[délka - 1] = (byte)(délka - count);
    break;
```

4. **ISO10126** Podobně jako v případě paddingu *ANSIX923* obsahuje v posledním bajtu bajtovou reprezentaci délky doplněného řetězce, rozdíl spočívá v tom, že se nedoplňují nuly, nýbrž pseudonáhodně generované hodnoty³

³s využitím třídy *RNGCryptoServiceProvider*

3.2 Implementace rozhraní pro asymetrickou šifru

3.2.1 Práce s asymetrickým klíčem

Kryptografie veřejného klíče v prostředí .net je samozřejmě úzce svázána s operačním systémem windows. Jelikož není doporučeno ponechávat privátní klíč v nezašifrované podobě na lokálním počítači, je vytvořeno propojení s CryptoAPI pomocí třídy *CspParameters*. Změnou vlastností instance této třídy jsou zajištěny základní operace s privátním klíčem (vytvoření, získání, vymazání). Uložení klíče do definovaného kontejneru proběhne ve dvou krocích. Nejprve je třeba vytvořit instanci *CspParameters* a změnou hodnoty její vlastnosti *KeyContainerName* určit název kontejneru, ve kterém bude uchován daný privátní klíč. V dalším kroku vytvoříme instanci potomka abstraktní třídy *AsymmetricAlgorithm* a tomuto předáme jako parametr konstruktoru instanci *CspParameters* vytvořenou v předchozím kroku. Tím je zajištěno uložení vygenerovaného klíče do speciálního kontejneru. Ve starších verzích Windows se klíče ukládaly přímo do registrů, od verze 2000 byly tyto kontejnery převedeny přímo do souborového systému.

```
CspParameters cp = new CspParameters();
cp.KeyContainerName = ContainerName;
RSACryptoServiceProvider rsa = new RSACryptoServiceProvider(cp);
```

Získání klíče z kontejneru probíhá analogicky k jeho uložení. Při použití stejného názvu kontejneru je do instance potomka *AsymmetricAlgorithm* již dříve vygenerovaný klíč načten. Hodnotu klíče můžeme získat použitím metody *ToXmlString*, která akceptuje parametr typu bool, pomocí kterého je možné určit, zda obsahem vráceného XML řetězce bude privátní klíč(true), anebo pouze klíč veřejný(false).

```
Console.WriteLine("
Hodnota klíče získaná z kontejneru: \n_{0}
", rsa.ToXmlString(true));
```

Vymazání klíče se realizuje opět pomocí instance potomka *AsymmetricAlgorithm*. Nejprve se klíč načte z kontejneru jako v předchozím případě, poté je hodnota vlastnosti *PersistKeyInCsp*, která je typu bool a má defaultní hodnotu true, nastavena na false. Po uvolnění objektu z paměti zavoláním metody *Clear* je klíč ve specifikovaném kontejneru odstraněn.

```
rsa.PersistKeyInCsp = false;
rsa.Clear();
```

3.2.2 Digitální podpis XML dokumentu

Jednou z možností jak využít šifrovací nástroje kryptografie veřejného klíče, je digitální podpis. Ve zkratce si ukážeme podepsání a ověření digitalního podpisu XML dokumentu. K tomuto účelu v .net využijeme třídy a metody jmenného prostoru *System.Security.Cryptography.Xml* zejména pak třídu *SignedXml*. Nejprve je třeba vytvořit nebo získat klíč, který bude sloužit k podpisu dokumentu(viz. předchozí podkapitola).

Při konstrukci objektu *SignedXml* předáme jako parametr konstruktoru odkaz na instanci třídy *XmlDocument*, která bude obsahovat xml dokument, který hodláme podepsat. Asymetrický klíč bude předán vlastnosti *SignedXml.SigningKey*. Tímto klíčem je myšlena celá instance šifrovací třídy např. *RSA*. Vytvořením instance *Reference* získáme jakéhosi zprávce tagu *reference*⁴. do této reference přidáme "obálkovou transformaci" tedy inst. *XmlDsigEnvelopedSignatureTransform*. Takto připravenou referenci pak předáme instanci *SignedXml* prostřednictvím metody *AddReference*. Zavoláním metody *ComputeSignature* pak dojde k vygenerování digitálního podpisu, který můžeme získat ve formě xml voláním metody *SignedXml.GetXml* a následně připojit ke zvolenému xml dokumentu.

3.3 Implementace rozhraní pro hašovací algoritmus

Poslední ze tří vybraných možností je dodání hašovací funkce, tak aby byla použitelná každým, kdo měl kdy co do činění s tvorbou aplikací založených na použití abstraktní třídy *HashAlgorithm*. Úkol je jasný, je třeba napsat potomka této třídy tak, aby pracoval s naším algoritmem. Vzhledem k tomu, že jsme se podrobně zabývali v současné době asi nejpoužívanější blokovou šifrou *Rijndael*, a k tomu, že podle [5] je možné tuto blokovou šifru využít pro hašování.

Šifru *Rijndael* je možné použít jako iterovanou hašovací funkci tím způsobem, že definujeme velikost bloku a velikost klíče jako 32 Bytová pole, namísto otevřeného textu na vstup přivedeme tzv. *spojovací* proměnnou (chaining variable) a na místo klíče přijde blok zprávy, pro kterou si přejeme určit haš. Na konci každého kola pak upravíme spojovací proměnnou tak, že provedeme exkluzivní součet její hodnoty s vrácenou hodnotou zašifrovací funkce (*rijndaelEncrypt*). Toto se celé opakuje, dokud není odeslána celá zpráva. Poslední výstup je konečný haš. Pro vyhotovení tohoto úkolu bylo třeba získat přístup přímo k šifrovacímu algoritmu *Rijndael*. Pro tento účel a pro účel testování tohoto algoritmu jsem jej přepsal do jazyka C# s využitím originálních zdrojových kódů v jazyce C a s využitím [5]. Funkčnost .net implementace byla ověřena pomocí testovacích vektorů, které byly součástí C implementace.

Kód hašovací funkce v jazyce C# může vypadat např. takto:

```
public byte [] ComputeHash(byte [] IV, byte [] data)
{
    int Nk = 256 / 32;
    int Nr = Nk + 6;
    uint [] rk = new uint[4 + Nr * 4];
    byte [] výsledek = new byte[16];

    this.KeySetupEnc(ref rk, data, 256);

    this.rijndaelEncrypt(rk, Nr, IV, ref výsledek);

    return (výsledek);
}
```

⁴Podepisování xml dokumentů se v .net řídí standardem definovaným The World Wide Web Consortium (W3C) viz. <http://www.w3.org/TR/xmlsig-core/>

Vstupní parametry jsou bajtová pole, obě o velikosti 32. Nejdříve je určena velikost pole rundovních klíčů, které je naplněno pomocí funkce *KeySetupEnc*, vst. parametrem do expanzní transformace je 32 bytový blok hašované zprávy. Výsledkem je v tomto případě pole 32 bitových slov o velikosti 60. Toto pole je následně použito v hlavní transformaci, do které vstupuje spolu se spojovací proměnnou, zde označenou jako IV, výsledkem je 16 bytové zašifrované pole.

Vstupní pole má samozřejmě libovolnou hodnotu, jen zpracováváný blok předávaný metodě *ComputeHash* má danou velikost 32B. Celou operaci hašování je třeba řídit a poskytovat této metodě předpřipravené bloky. Tato metoda se v našem případě nachází ve třídě *RijndaelHash*, která je potomkem třídy *HashAlgorithm* z jmenného prostoru *System.Security.Cryptography*. Metoda je přetížena a nese název *HashCore*, její deklarace vypadá následovně:

```
protected override void HashCore(byte[] array, int ibStart, int cbSize)
```

Přes její parametry přichází do těla této metody zpráva předávaná z kryptografického streamu jako bytové pole. Celý proces inicializujeme voláním metody *HashAlgorithm.ComputeHash*⁵. Zprávu je třeba rozdělit na příslušné bloky, které se budou odesílat ke zpracování a po obdržení výsledku je třeba provést úpravu spojovací proměnné IV xorem s její původní hodnotou a daným výsledkem zašifrovací transformace.

```
for (int x = 0; x < početbloků; x++)
{
    Array.Copy(data, x * blok, vstup, 0, blok);
    výstup = rijn.ComputeHash(IV, vstup);
    for (int y = 0; y < blok; y++)
        IV[y] = (byte)(výstup[y % 16] ^ IV[y]);
}
```

Ukázka části této metody zachycuje klíčovou operaci, tedy cyklické volání již zmíněné metody *ComputeHash*, která je přímo součástí třídy obsahující transformace šifry Rijndael. Závěrečný vnořený cyklus zajišťuje přípravu spojovací proměnné IV pro další kolo hlavního cyklu.

Po doběhnutí cyklu je výsledný haš uložen jako vlastnost třídy *RijndaelHash* a je pak následně vrácen jako výsledek volání metody *HashAlgorithm.ComputeHash* a to za přispění další metody, kterou je třeba přetížit v nově vytvořené třídě. Je to metoda *HashFinal*, která zajistí předání hodnoty vnitřní vlastnosti hašovací třídy.

```
protected override byte[] HashFinal()
{
    return Hash;
}
```

Obsluhu vlastnosti *Hash* je samozřejmě třeba také přetížit a svázat ji s proměnnou, obsaženou např. v těle třídy. Jako i jiné vlastnosti jako je např. *HashSize*.

⁵Pozor, nezaměňovat s *ComputeHash*, která je součástí nově vytvořené implementace Rijndael

3.4 Algoritmus Blowfish

Tato šifra byla navržena B.Schneirem [10] a poprvé uveřejněna v roce 1994. Jedná se o 64-bitovou (velikost bloku je 64- bitů) blokovou šifru založenou na principu Feistelovy sítě. Velikost klíče může být libovolná, nejvíce však 448b(56B).

3.4.1 Úvodní inicializace - expanze klíče

Před započítím šifrování (dešifrování) je třeba provést přípravu klíče. Šifra blowfish používá při svém běhu velké množství klíčů. Základní klíč, o max. velikosti 448b, je expandován na několik polí podklíčů dohromady čítající velikost 4168b. Tyto podklíče jsou rozděleny do dvou částí. Za prvé se jedná o 18 32-bit podklíčů, které jsou nazývány pole P. Za druhé pak 4 256-bitové pole S (S-boxes)

3.4.2 Šifrování a dešifrování

Jak již bylo řečeno v úvodu, základním stavebním kamenem šifry Blowfish je Feistelova šifra prováděná v 16 kolech. V každém tomto kole je prováděna permutace závislá na klíči a substitute, závislá jak na klíči tak na vstupních datech. Vstupní data tvoří 64-bitový blok, který je rozdělen na dvě 32-bitová slova xL a xR. Nejprve se zpracovává Xl, jehož hodnota je výsledkem bitové operace XOR na slově Xl a poli P[i], u kterého i představuje pořadí jednoho ze 16 kroků cyklu. Poté přichází na řadu druhé slovo Xr, které je také výsledkem operace XOR. A to se sebou samým a výsledkem funkce F(viz. dále), jejímž parametrem bude hodnota Xl získaná v předchozím kroku. Posledním krokem jednotlivého cyklu je prohození hodnot Xl a Xr. Po dokončení 16ti kol pokračujeme tak, že provedeme prohození hodnot Xl a Xr, tak aby se zrušilo poslední prohození v předcházejícím cyklu. Tyto hodnoty pak budou upraveny operací XOR sebe sama a posledních dvou hodnot pole P (tedy 17 a 18). Dešifrování probíhá stejně až na to, že se obrátí pořadí slov v poli P.

3.4.3 Funkce F

Tato funkce vytváří závislost vstupní hodnoty na tzv. S-boxech, tedy na druhé části expandovaného klíče. A to tak, že vstupní slovo Xl je rozděleno na čtyři 8-bitové části a,b,c a d. Upravou podle následujícího předpisu je vytvořena nová hodnota slova Xl.

$$F(xL) = ((S1, a + S2, b \text{ mod } 2^{32}) \text{ Xor } S3, c) + S4, d \text{ mod } 2^{32})$$

3.5 Algoritmus Skipjack

Jedná se o 64-bitovou blokovou šifru založenou na principu Feistelovy sítě. K šifrování se používá klíč o pevné délce 80-bitů. Tato šifra byla vyvinuta americkou vládou (NSA), pro šifrovací chip Clipper. Původně byla vyvíjena tajně, roku 1998 byla však odtažena.

3.5.1 Popis

Algoritmus šifruje 16-bitové bloky tak, že volně přechází mezi dvěma pravidly A a B. Tento blok je rozdělen na čtyři slova $w_1 \dots w_4$.

3.5.2 pravidlo A

1. funkce G provede permutaci w_1
2. nové w_1 je xor výstupní hodnoty funkce G, iterátoru a slova w_4
3. slova w_2 a w_3 se přesunou o jednu pozici doprava tzn.: stanou se z nich slova w_3 a w_4
4. nové vytvořené slovo w_2 je výstup funkce G
5. hodnota iterátoru je zvýšena o jeden

ukázka implementace v jazyce C#

```
//pravidlo A – první kolo
g0(ref w1); w4 ^= w1 ^ 1;
g1(ref w4); w3 ^= w4 ^ 2;
g2(ref w3); w2 ^= w3 ^ 3;
g3(ref w2); w1 ^= w2 ^ 4;
g4(ref w1); w4 ^= w1 ^ 5;
g0(ref w4); w3 ^= w4 ^ 6;
g1(ref w3); w2 ^= w3 ^ 7;
g2(ref w2); w1 ^= w2 ^ 8;
```

.. a obdobná implementace pravidlo B

```
//pravidlo B – první kolo
w2 ^= w1 ^ 9; g3(ref w1);
w1 ^= w4 ^ 10; g4(ref w4);
w4 ^= w3 ^ 11; g0(ref w3);
w3 ^= w2 ^ 12; g1(ref w2);
w2 ^= w1 ^ 13; g2(ref w1);
w1 ^= w4 ^ 14; g3(ref w4);
w4 ^= w3 ^ 15; g4(ref w3);
w3 ^= w2 ^ 16; g0(ref w2);
```

shrnutí: Postupujeme podle pravidla A v osmi krocích, poté provedeme 8 kroků pravidla B, pro první kolo, a celé zopakujeme ještě jednou. Celkem tedy 32 kroků.

3.5.3 Tabulka F

Jedná se o pevně danou tabulku naplněnou bytovými hodnotami, které se použijí pro expanzi klíče v úvodní inicializaci, do kterého jsou vpisovány hodnoty z F tabulky jejíž pozice v této tabulce je vybírána s pomocí základního klíče jako xor jednotlivých bitů s iterátorem cyklu viz následující sekce.

Pro představu: F tabulka tak jak je uvedena v [1]. Zde hexadecimální hodnoty

```
static byte[] fTable = new byte[256]
{0xa3,0xd7,0x09,0x83,0xf8,0x48,0xf6,0xf4,0xb3,0x21,0x15,0x78,0x99,0xb1,0xaf,0
xf9,
0xe7,0x2d,0x4d,0x8a,0xce,0x4c,0xca,0x2e,0x52,0x95,0xd9,0x1c,0x4c,0x38,0x44,0
x28,
0x0a,0xdf,0x02,0xa0,0x17,0xf1,0x60,0x68,0x12,0xb7,0x7a,0xc3,0xc9,0xfa,0x3d,0
x53,
0x96,0x84,0x6b,0xba,0xf2,0x63,0x9a,0x19,0x7c,0xae,0xe5,0xf5,0xf7,0x16,0x6a,0
xa2,
0x39,0xb6,0x7b,0x0f,0xc1,0x93,0x81,0x1b,0xee,0xb4,0x1a,0xea,0xd0,0x91,0x2f,0
xb8,
0x55,0xb9,0xda,0x85,0x3f,0x41,0xbf,0xe0,0x5a,0x58,0x80,0x5f,0x66,0x0b,0xd8,0
x90,
0x35,0xd5,0xc0,0xa7,0x33,0x06,0x65,0x69,0x45,0x00,0x94,0x56,0x6d,0x98,0x9b,0
x76,
0x97,0xfc,0xb2,0xc2,0xb0,0xfe,0xdb,0x20,0xe1,0xeb,0xd6,0xe4,0xdd,0x47,0x4a,0
x1d,
0x42,0xed,0x9e,0x6e,0x49,0x3c,0xcd,0x43,0x27,0xd2,0x07,0xd4,0xde,0xc7,0x67,0
x18,
0x89,0xcb,0x30,0x1f,0x8d,0xc6,0x8f,0xaa,0xc8,0x74,0xdc,0xc9,0x5d,0x5c,0x31,0
xa4,
0x70,0x88,0x61,0x2c,0x9f,0x0d,0x2b,0x87,0x50,0x82,0x54,0x64,0x26,0x7d,0x03,0
x40,
0x34,0x4b,0x1c,0x73,0xd1,0xc4,0xfd,0x3b,0xcc,0xfb,0x7f,0xab,0xc6,0x3c,0x5b,0
xa5,
0xad,0x04,0x23,0x9c,0x14,0x51,0x22,0xf0,0x29,0x79,0x71,0x7e,0xff,0x8c,0x0c,0
xc2,
0x0c,0xcf,0xbc,0x72,0x75,0x6f,0x37,0xa1,0xec,0xd3,0x8e,0x62,0x8b,0x86,0x10,0
xe8,
0x08,0x77,0x11,0xbe,0x92,0x4f,0x24,0xc5,0x32,0x36,0x9d,0xcf,0xf3,0xa6,0xbb,0
xac,
0x5e,0x6c,0xa9,0x13,0x57,0x25,0xb5,0xe3,0xbd,0xa8,0x3a,0x01,0x05,0x59,0x2a,0
x46};
```

3.5.4 Expanze klíče

Základní klíč je tvořen polem o velikosti 10 bytů, který je před započítím šifrování, nebo dešifrování expandován na dvourozměrné pole

```
public static byte[,] tabKlic = new byte[VELIKOST_KLICE, 256];
```

a to cyklickým dosazováním hodnot z tabulky F, ze které jsou vybírány hodnoty na pozicích podle základního klíče

```
public static void InicKlic(byte[] klic)
{
    for (int i = 0; i < VELIKOST_KLICE; i++)
```

```
    for (int j = 0; j < 256; j++)
        tabKlic[i, j] = fTable[j ^ klic[i]];
}
```

3.5.5 permutace G

Funkce G provádí permutaci na množině 16-bitů, na principu 4-kolové Feistelovi sítě, každé kolo zpracovává jeden byte z klíče.

```
// G-Permutace
public static void G(ref int w, int init)
{
    w ^= (int) tabKlic[init, w & 0xff] << 8;
    w ^= (int) tabKlic[(init + 1) \% 10, w >> 8];
    w ^= (int) tabKlic[(init + 2) \% 10, w & 0xff] << 8;
    w ^= (int) tabKlic[(init + 3) \% 10, w >> 8];
}
```

parametr `init` představuje inicializaci inkrementoru, modulo 10 je prováděno kvůli prvnímu rozměru pole expandovaného klíče.

Tato funkce se v implementaci vyskytuje také v inverzní podobě a je použita pro dešifrování. Jedná se v podstatě o tu samou funkci, jen pořadí kroků je převrácené.

3.5.6 Provozní módy

Základní implementace blokové šifry Skipjack pracuje v režimu ECB(Electronic Code Book). Podle [1] jsou možné i další módy (OFB, CFB, CBC), z nichž implementace uvedená v dodatku této kapitoly řeší již pouze doporučenou metodu CBC(Cipher Block Chaining). Metodu při níž je blok otevřeného textu nejprve xorován s předchozím blokem již zašifrovaného textu, poté je zašifrován a slouží v příštím kole jako xor pro nadcházející blok plain textu.

3.6 Algoritmus Rijndael

Vítěz výběrového řízení na AES(Advanced Encryption Standard). Bloková šifra dvou belgických autorů Joana Daemena a Vincenta Rijmena. S délkou bloku 128b (kvůli AES zkráceno, původně větší), délka klíče je volitelná .. 128, 192 nebo 256 bitů.

3.6.1 Specifikace - State, Šifrovací klíč a počet kol

Je definována dvourozměrná matice **State**, která je tvořena čtyřmi řádky. Počet sloupců je odvozen od hodnoty **Nb**, což je délka bloku dělená 32.

Šifrovací klíč je také reprezentován maticí o čtyřech řádcích, počet sloupců je označen **Nk** a je poměru délky klíče a hodnoty 32. Počet kol **Nr** je určen podle délky šifrovacího klíče, možné hodnoty jsou tedy 10, 12, 14.

3.6.2 Šifrovací postup

K zašifrování je třeba celkem $4 + Nr * 4$ tzv. "rundovních klíčů", tyto se mohou předpřipravit, nebo jsou vypočítány za běhu "on-the-fly". První 4 tyto 32-bitová slova jsou naxorovány na otevřený text a poté proběhne **Nr** kol, přičemž v každé rundě se použijí 4 hodnoty z pole rundovních klíčů. Kolo probíhá podle následujícího pseudo C kódu.

```
Round( State , RoundKey)
{
    ByteSub( State );
    ShiftRow( State );
    MixColumn( State );
    AddRoundKey( State , RoundKey );
}
```

kromě posledního kola ..

```
FinalRound( State , RoundKey)
{
    ByteSub( State );
    ShiftRow( State );
    AddRoundKey( State , RoundKey );
}
```

kde, jak je jistě dobře vidět, se neprovádí operace *MixColumn(State)*. Parametr *State*, reprezentuje stav transformované matice otevřeného textu. Dále pak k jednotlivým operacím.

3.6.3 ByteSub, ShiftRow, MixColumn

ByteSub:

Na každý bajt stavu matice *State* je aplikována substituce

1. Nejprve je určena multiplikativní inverze[4] daného prvku matice *State*
2. tato je pak transformována substitucí, která je buďto vypočítána za běhu, nebo může být dopředu definována v připravené tabulce.

ShiftRow:

Provádí cyklickou rotaci na řádcích matice *State*. Řádek 0 je ponechán, řádek 1 je posunut o C1 bajtů, řádek 2 o C2 bajtů a řádek 3 o C3 bajtů, kde C1, C2, C3 jsou odvozeny od velikosti bloku **Nb**, viz. následující tabulka

Nb	C1	C2	C3
4	1	2	3
6	1	2	3
8	1	3	4

MixColumn:

Jedná se o promíchání jednotlivých sloupců stavu matice *textitState*. Tak, že sloupce matice *State*, které jsou uvažovány jako polynomy Galoisova tělesa $GF(2^8)$, a násobeny modulo $x^4 + 1$ s pevně daným polynomem $c(x) = '03' x^3 + x^2 + x$

$$\begin{pmatrix} b0 \\ b1 \\ b2 \\ b3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 02 & 03 & 01 & 01 \\ 01 & 02 & 03 & 01 \\ 01 & 01 & 02 & 03 \\ 03 & 01 & 01 & 02 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a0 \\ a1 \\ a2 \\ a3 \end{pmatrix}$$

AddRoundKey:

Operace XOR na sloupce matice *State* s čtyřmi rundovními klíči, které jsou na řadě

3.6.4 Dešifrování

Pro dešifrování je třeba znovu vypočítat a zapsat pole rundovních klíčů, tyto klíče však nemohou být použity ve stejném pořadí, je nutné celé toto pole invertovat. Proto opětovné získání otevřeného textu ze šifry bude trvat déle. Celkové zpoždění při dešifrování se pohybuje okolo 30% (viz. [6])

3.6.5 Příprava klíče

Je rozdělena na dvě části. V první části je vytvořeno pomocné pole *W*, do kterého je nakopírován šifrovací klíč. Toto pole je následně expandováno tak, že postupně všechny hodnoty nabývají hodnoty $W[i] = W[i - Nk] \text{ xor } temp$, předem upravené *temp* nabývá hodnoty $W[i - 1]$, poté vždy když je hodnota celočíselného zbytku po dělení iterátoru *i* a *Nk* nulová, je hodnota *temp* dodatečně upravena bitovým posuvem o jeden doprava (RotByte) a zároveň je každý bajt této proměnné substituován (SubByte). Následuje ukázka pro $Nk \leq 6$

POZOR - doplnit zdroj !!!

```
KeyExpansion(byte Key[4*Nk] word W[Nb*(Nr+1)])
{
    for(i = 0; i < Nk; i++)
        W[i] = (Key[4*i], Key[4*i+1], Key[4*i+2], Key[4*i+3]);
    for(i = Nk; i < Nb * (Nr + 1); i++)
    {
        temp = W[i - 1];
        if (i % Nk == 0)
```

```

        temp = SubByte(RotByte(temp)) ^ Rcon[i / Nk];
    W[i] = W[i - Nk] ^ temp;
}
}

```

pro $Nk \geq 6$ je postup trochu odlišný, rozdíl spočívá v tom že je do těla cyklu přidána podmínka, která testuje modul $i \% Nk == 4$, pokud platí je proměnná `temp` substituována ještě před závěrečným exorem.

```

for(i = Nk; i < Nb * (Nr + 1); i++)
{
    temp = W[i - 1];
    if (i % Nk == 0)
        temp = SubByte(RotByte(temp)) ^ Rcon[i / Nk];
    else if (i % Nk == 4)
        temp = SubByte(temp);
    W[i] = W[i - Nk] ^ temp;
}

```

Kapitola 4

Kvalita šifrovacího algoritmu

Při návrhu aplikace, ve které bude z nějakého důvodu nutné řešit základní kryptografické úlohy, se podle mého názoru vyplatí investovat energii a čas do výběru algoritmu, popř. konkrétní implementace, který bude nejlépe vyhovovat tomu kterému účelu. Když odhlédneme od licečních a různých jiných podmínek vyplouvají na povrch dvě hlavní kritéria pro hodnocení použitelnosti implementace šifry a to jsou *rychlost* a *bezpečnost*. Tyto dvě vlastnosti na první pohled stojí proti sobě (pokud budeme chtít kvalitní bezpečnou šifru, bude komplikovaný šifrovací proces zpomalovat datový tok .. a naopak .. rychlá šifra nebude bezpečná) není to tak úplně pravda. Rychlost je otázkou dobrého návrhu, stejně jako schopnost šifry odolávat známým typům teoretických nebo prakticky proveditelných útoků. V následujících sekcích je podán základní nástin kritérií pro hodnocení kvality vybraného algoritmu. Za prvé je tu výsledek rychlostního testu a dále výčet nejznámějších typů útoků (zejména na blokové šifry). Jelikož jak teoretické tak hlavně praktické útoky na šifry jsou záležitostí velice rozsáhlou, jsou v příslušných sekcích odkazy, kde je možné dočíst se všechny podrobnosti, které přesahují rámec této práce.

4.1 Rychlost šifrování blokových šifer

Následující podsekcce je zaměřena na test rychlostí šifrování a dešifrování dat pomocí rozhraní pro různé implementace šifrovacích algoritmů (Blowfish, Rijndael, Skipjack). Je to test blokových šifer, jelikož vzhledem k jejich aplikaci, tedy zpracování velkého objemu dat (např. soubory), je podle mého názoru rychlost podstatnou vlastností dobré blokové šifry. V následujícím testu jsou použity 4 různé implementace 3 algoritmů. První z nich je implementace šifry Blowfish [10] Markuse Hahna napsaná pro platformu .NET, další je implementace Rijndael, která je součástí .NET, následuje implementace upravené vojenské šifry Skipjack (vlastní implementace) a nakonec opět Rijndael, jedná se o můj přepis původní implementace napsané v jazyce C¹ do C#, tato implementace byla testována pomocí doporučených testovacích vektorů.

¹verze 3.0, roku 2000, autoři:Rijmen,Bosselaers,Barreto

Šifra	implementace	zašifrování 10MB [ms]	dešifrování 10MB [ms]
Blowfish	BlowfishAlgorithm	538	619
Rijndael	RijndaelManaged	806	789
Skipjack	SkipjackAlgorithm	3269	3248
Rijndael	RijndaelOriginal	574	566

V implementaci tohoto testu šlo hlavně o to, nastavit všem algoritmům stejné podmínky. Tedy stejný počítač, stejné běhové prostředí i operační systém, samozřejmě i délka otevřeného textu, jediné co se má lišit, jsou implementace a pochopitelně nelze ovlivnit délku vstupního klíče která je specifická pro danou šifru. Jak je vidět z výsledků testu, implementace Blowfish(Hahn) je spolu s novou impl. Rijndael o cca 30% rychlejší než defaultní implementace *RijndaelManaged*. Délky klíčů byly nastaveny na maximální velikosti, u Blowfish 56B, a obou Rijndael 32B. Nejhůře dopadla šifra Skipjack, jejíž modifikovaná implementace (expanze klíče) není, jak se zdá, právě optimální. V parametrech testovacího programu je možné nastavit počet opakování testu jednotlivé šifry, výsledná hodnota je průměr nasbíraných časů. Zdrojový kód testovací aplikace je uveden v dodatku.

4.2 Odolnost proti známým typům útoků

Je dobrým zvykem vedle přesného popisu šifry a jejích vlastností také uvádět alespoň ve zkratce výčet útoků s nimiž se počítalo při návrhu a důkazy odolnosti proti těmto typům jako je např uvedeno v [5]. V následující podsekcí je výčet známých útoků, zejména proti blokovým šifrám.

4.2.1 Slabé a poloslabé klíče

Pod pojmem slabé klíče se rozumí takové klíče, které v důsledku, tedy většinou po expanzi na rundovní klíče, mohou vytvořit slabé místo. Jedná se o teoretickou slabinu blokové šifry, které se dá čelit v návrhu šifry, nebo v její implementaci. Jako příklad poslouží nalezené slabé a polo slabé klíče šifry DES[8]

Slabé klíče(hexadecimálně):

```
0101  0101  0101  0101
FEFE  FEFE  FEFE  FEFE
1F1F  1F1F  0E0E  0E0E
E0E0  E0E0  F1F1  F1F1
```

Poloslabé klíče(hexadecimálně):

```
01FE01FE01FE01FE  FE01FE01FE01FE01
1FE01FE00EF10EF1  E01FE01FF10EF10E
01E001E001F101F1  E001E001F101F101
1FFE1FFE0EFE0EFE  FE1FFE1FFE0EFE0E
```


4.2.2 Lineární analýza

Pokud bychom u blokové, substitučně-permutační šifry vynechali substituční část. Tak při částečné znalosti otevřeného a šifrovaného textu můžeme sestavit soustavu lineárních rovnic se známými bity otevřeného a šifrovaného textu a neznámými bity klíče[8]. Jelikož vztah mezi OT a ŠT a klíčem by vyjadřovala funkce exkluzivního součtu XOR, která je lineární. Aby bylo zabráněno snadnému řešení rovnic, je do šifrovacího procesu zahrnuta substituce, která zajišťuje kromě binárního součtu také součin vstupních bitů. Výstupní bity jsou pak nelineárními funkcemi vyšších řádů.

Tato metoda je založena na zkoumání rozdílů pravděpodobností způsobených výše zmíněnou nelinearitou. Například máme dva bity, x a y . Pravděpodobnost, že bude platit $x \oplus y = 0$ je $p = 0,5$, u náhodně zvolených hodnot. Zde se zavádí pojem *odchylka lineární pravděpodobnosti* $P = |p - 0,5|$. Čím větší je hodnota této odchylky, tím lépe lze danou šifru analyzovat. Pokud by tedy výsledek pro danou šifru byl 0 nebo 1, znamená to, že tuto šifru lze prolomit velmi jednoduše.

4.2.3 Diferenciální analýza

Teoretická metoda útoku na blokovou šifru, která zkoumá jak difference vstupních bitů ovlivňují difference bitů výstupních. První aplikace této metody [2] na šifru DES.

Statistická analýza diferencí otevřených textů a k nim náležejícím šifrovaným textům umožňuje stanovit pravděpodobnosti příslušných klíčů z nichž bude. Při tomto typu útoku zná analytik otevřený text a může jej měnit (chosen plaintext)

4.2.4 Útok pomocí příbuzných klíčů

Metoda "příbuzných" klíčů, je praktická metoda využitelná proti blokovým šifrám, nebo proti hešovacím funkcím založených na blokové šifře. S tímto typem útoku přišel poprvé Eli Biham, později byl názorně předveden na šifrách *IDEA*, *G-DES*, *GOST*, *SAFER a Triple-DES* [3]. Kryptoanalytik v tomto případě zná, anebo může určit, rozdíl mezi dvěma klíči, použité k zašifrování otevřeného textu, který také zná. Předpokládá se tedy znalost změny klíče nikoli však jejich hodnoty.

4.2.5 Časovaný útok (Timing attack)

Jak již bylo uvedeno, v asymetrickém šifrování se spoléhá na výpočetní složitost faktORIZACE velkých čísel. Tento problém obešel Paul Kocher [9], když vyvinul útok, který se řadí mezi útoky tzv. postranými kanály, časovaný útok (Timing attack).

Kryptografický systém potřebuje ke zpracování různých vstupů rozdílné časové úseky. Měřením těchto časů, při znalosti zpracovávaného vstupu je možné sestavit časovou charakteristiku a s její pomocí pak určit privátní klíč, tedy tajný exponent.

4.2.6 Hledání kolizí hešovaných zpráv

Nalezením kolidujících zpráv, tedy zpráv, které po zpracování danou hešovací funkcí vrací stejný výsledek, se stává hešovací funkce pro své účely nepoužitelnou. Těchto kolizí

je totiž možné použít k vytváření falešných digitálních podpisů, popř. k invertování hešovací funkce.

Kapitola 5

Závěr

V této práci byl podán základní přehled prostředků , které se dají v prostředí .Net Framework použít k řešení kryptografických úloh různých typů. Obsahem další části práce je vytváření vlastních prostředků, a to nejen za účelem demonstrace tvorby takových transformací a jejich začlenění do struktury .Net, ale především z důvodů srovnání těchto nástrojů, za účelem zodpovězení elementární otázky smyslu tvoření vlastních nástrojů a jejich následné využití. S přihlédnutím k výsledkům srovnání implementací vlastních i dodaných vzhledem k nástrojům připraveným zní odpověď - ano, i přes poměrně rozsáhlou paletu prostředků obsažených v .Net se vyplatí implementovat šifrovací algoritmy vlastními silami. Hlavně pokud jde o implementaci blokových šifer, u kterých jak známo jde nejenom o bezpečnost, ale především o rychlost. Výsledky měření rychlosti šifrování různých implementací a různých algoritmů, jejichž výsledkem je 30% zvýšení rychlosti zpracování otevřeného textu ve prospěch implementací jiných než těch, které jsou obsahem balíčku .Net.

S přihlédnutím k tomu, že (jak bylo mimo jiné ukázáno v této práci) případnou implementaci lze snadno rozšiřovat a aplikovat různými způsoby. Například šifra Rijndael byla použita i jako hešovací funkce, popř. je možné ji také využít jako generátor náhodných čísel, či dokonce přepsat jako proudovou šifru. Je třeba si ovšem také dát pozor na případné špatné úpravy šifer, tak jak vyšlo najevo při rychlostních testech v závěru práce, u šifry Skipjack, která bala z bezpečnostních důvodů doplněna o expanzi klíče (se kterou se přímo v návrhu nepočítá) a která vedla ke značnému zbrždění transformace otevřeného textu v obou směrech.

Literatura

- [1] NATIONAL SECURITY AGENCY. *Skipjack and KEA Algorithm Specifications*. NATIONAL SECURITY AGENCY, 1998.
- [2] A. Shamir E. Biham. *Differential cryptanalysis of DES-like cryptosystems*. CRYPTO 1990, 2009.
- [3] D. Wagner J. Kelsey, B. Schneier. *"Key-Schedule Cryptanalysis of IDEA, G-DES, GOST, SAFER, and Triple-DES"* *Advances in Cryptology—CRYPTO '96*. Springer-Verlag, 1996.
- [4] Miroslav Vlček Jan Příkryl. *Aplikace modulární aritmetiky Algoritmus RSA*. Ústav aplikované matematiky, Fakulta dopravní CVUT, 2007.
- [5] Vincent Rijmen Joan Daemen. *AES Proposal: Rijndael (ver. 2)*. 1999.
- [6] Vlastimil Klíma. Představujeme kandidáty na aes: šifra rijndael. *Chip - listopad*, 1999.
- [7] Vlastimil Klíma. Základy moderní kryptologie - symetrická kryptografie i. <http://crypto-world.info/klima/>, 2007.
- [8] Vlastimil Klíma. Základy moderní kryptologie - symetrická kryptografie ii. 2007.
- [9] Paul Kocher. *Timing Attacks on Implementations of Diffe-Hellman, RSA, DSS, and Other Systems*. www.cryptography.com/timingattack/paper.html, 1999.
- [10] Bruce Schneier. *Description of a New Variable-Length Key, 64-bit Block Cipher (Blowfish)*. Cambridge Security Workshop Proceedings (December 1993), Springer-Verlag, 1994.

Kapitola 6

Dodatky

6.1 Program: test hašovacích algoritmů

```
using System;
using System.Collections.Generic;
using System.Collections;
using System.Linq;
using System.Text;
using System.Security.Cryptography;

namespace Hašování
{
    class Program
    {
        static void VypisPole(byte[] pole, string nadpis, int počet)
        {
            if ((počet > pole.Length) | (počet == 0))
                počet = pole.Length;

            počet /= 2;

            Console.WriteLine(nadpis);
            Console.WriteLine("-----");
            for (int x = 0; x < počet; x++)
            {
                Console.Write("{0:X} ", pole[x]);
            }

            if (počet > 0)
                Console.WriteLine("...");

            for (int x = pole.Length - počet; x < pole.Length; x++)
            {
                Console.Write("{0:X} ", pole[x]);
            }
            Console.WriteLine();
            Console.WriteLine("-----");
        }

        static byte[] SpočítejHaš(HashAlgorithm halg, byte[] data)
```

```

    {
        int čas = Environment.TickCount;
        byte [] haš = halg.ComputeHash(data);
        čas = Environment.TickCount - čas;

        Console.WriteLine("
.....\nČas hašování {0:G}kB pomocí\n" +
                           alg.GetType().ToString() + ":
.....\t{1:G}[ms]", data.Length / 1024, čas);

        return haš;
    }

    static ArrayList HašovacíAlgoritmy()
    {
        ArrayList a = new ArrayList();
        a.Add((object)new SHA1CryptoServiceProvider());
        a.Add((object)new SHA1Managed());
        a.Add((object)new MD5CryptoServiceProvider());
        a.Add((object)new SHA256Managed());
        a.Add((object)new SHA384Managed());
        a.Add((object)new SHA512Managed());

        return a;
    }

    static void Main(string [] args)
    {
        RNGCryptoServiceProvider r = new RNGCryptoServiceProvider();

        // vstupní blok - náhodný text o velikosti 20MB
        byte [] data = new byte [20971520];
        r.GetBytes(data);

        ArrayList seza = HašovacíAlgoritmy();
        IEnumerator ie = seza.GetEnumerator();
        while (ie.MoveNext())
        {
            HashAlgorithm h = (HashAlgorithm)ie.Current;
            SpočítejHaš(h, data);
        }

        Console.ReadLine();
    }
}

```

6.2 Program testování rychlosti šifrování blokových šifer

```

using System;
using System.Collections;
using System.Security.Cryptography;
using System.Linq;
using System.Text;
using BlowfishNET;

```

```

using Skipjack_JP;
using RijndaelOriginal;
using System.IO;

namespace Rychlost
{
    class Program
    {
        /// <summary>
        /// Provede výpis bytového pole.
        /// </summary>
        /// <param name="pole">Pole které se má vypsát.</param>
        /// <param name="nadpis">Nadpis který se zobrazí nad výpisem</param>
        /// <param name="počet">Počet znaků pole, který se vypíše. Pro hodnotu
        /// 0 se vypíše celé pole, pokud hodnota překročí rozměr pole, je místo
        /// této hodnoty dosazena délka pole.</param>
        static void VýpisPole(byte[] pole, string nadpis, int počet)
        {
            if ((počet > pole.Length) | (počet == 0))
                počet = pole.Length;

            počet /= 2;

            Console.WriteLine(nadpis);
            Console.WriteLine("_____");
            for (int x = 0; x < počet; x++)
            {
                Console.Write("{0:X}_", pole[x]);
            }
            Console.Write("_..._");
            for (int x = pole.Length - počet; x < pole.Length; x++)
            {
                Console.Write("{0:X}_", pole[x]);
            }
            Console.WriteLine();
            Console.WriteLine("_____");
        }

        /// <summary>
        /// Vytvoří a inicializuje bytové pole pseudonáhodnými hodnotami pomocí
        /// třídy RNGCryptoServiceProvider
        /// </summary>
        /// <param name="velikost">Rozměr pole</param>
        /// <returns>Odkaz na nově vytvořené pole.</returns>
        static byte[] InitData(int velikost)
        {
            RNGCryptoServiceProvider rn = new RNGCryptoServiceProvider();
            byte[] blok = new byte[velikost];

            rn.GetBytes(blok);

            return blok;
        }

        /// <summary>
        /// Provede operaci zašifrování stejného pole dat v definoveném počtu
        /// opakování

```

```

/// </summary>
/// <param name="transformace">Instance šifrovací transformace.</param>
/// <param name="početOpakování">Celkový počet opakování procesu
    zašifrování</param>
/// <param name="OT">Otevřený text</param>
/// <returns>Vrací klon objektu bitového pole šifrovaného textu</returns>
static object Test_zašifrování(ICryptoTransform transformace, int
    početOpakování, byte [] OT)
{
    int celkovýČas = 0; // celkem v [ms]
    double průměr = 0; // průměrný čas
    int délkaBloku = OT.Length;
    int délkaBlokuŠifry = transformace.InputBlockSize;
    int početBloků = délkaBloku / délkaBlokuŠifry;
    int zbytek = délkaBloku % délkaBlokuŠifry;
    byte [] ŠT_temp = new byte[početBloků * délkaBlokuŠifry +
        délkaBlokuŠifry];

    for (int w = 1; w < početOpakování+1; w++)
    {
        MemoryStream ms = new MemoryStream(ŠT_temp.Length);
        CryptoStream cs = new CryptoStream(ms, transformace,
            CryptoStreamMode.Write);

        byte [] Btemp = new byte[délkaBlokuŠifry];
        int x = 0;
        // počátek měření
        int čas_začátek = Environment.TickCount;

        for (x = 0; x < početBloků; x++)
        {
            Array.Copy(OT, x * délkaBlokuŠifry, Btemp, 0,
                délkaBlokuŠifry);
            cs.Write(Btemp, 0, délkaBlokuŠifry);
        }
        if (zbytek > 0)
        {
            byte [] tmp = new byte[délkaBlokuŠifry];
            Array.Copy(OT, x*délkaBlokuŠifry, tmp, 0, zbytek);
            byte d = (byte)(délkaBlokuŠifry - zbytek);
            for (int f = zbytek; f < délkaBlokuŠifry; f++)
                tmp[f] = d;
            cs.Write(tmp, 0, délkaBlokuŠifry);
        }
        // konec měření
        int čas_konec = Environment.TickCount;

        //Console.WriteLine("Zašifrování {0:g}.kola trvalo: \t{1:g}s",
            w, (double)(čas_konec - čas_začátek) / 1000);
        celkovýČas += (čas_konec - čas_začátek);

        if (w == 1)
            ŠT_temp = ms.ToArray();

        cs.Dispose();
        ms.Dispose();
    }
}

```



```

// výpočet průměru
průměr = (double)(celkovýČas / početOpakování);

Console.WriteLine("_____");
Console.WriteLine("Průměrný_čas_zašifrování:_{0:g}s", (průměr /
1000));

// Úprava OT změnou na šifrový text
return (ŠT.temp.Clone());
}

/// <summary>
/// Provode kryptografickou transformaci dešifrování
/// </summary>
/// <param name="transform">Šifrovací transformace</param>
/// <param name="početOpakování">Počet opakování procesu dešifrování</
param>
/// <param name="ŠT">Šifrový text</param>
/// <returns>Vrací dešifrovaný text</returns>
static object Test_dešifrování(ICryptoTransform transform, int
početOpakování, byte[] ŠT)
{
    int bytesRead = 0;
    int celkovýČas = 0; // celkem v [ms]
    double průměr = 0; // průměrný čas
    byte[] DT_temp = new byte[ŠT.Length];
    int délkaBloku = ŠT.Length;
    int délkaBlokuŠifry = transform.OutputBlockSize;
    int početBloků = délkaBloku / délkaBlokuŠifry;
    int zbytek = délkaBloku % délkaBlokuŠifry;

    MemoryStream ms = new MemoryStream(ŠT);
    CryptoStream cs = new CryptoStream(ms, transform, CryptoStreamMode
.Read);
    for (int w = 1; w < početOpakování + 1; w++)
    {
        bytesRead = 0;
        if (w > 0)
        {
            ms = new MemoryStream(ŠT);
            cs = new CryptoStream(ms, transform, CryptoStreamMode.Read)
;
        }

        int x = 0;

        // počátek měření
        int čas_zачátek = Environment.TickCount;

        for (x = 0; x < početBloků; x++)
        {
            bytesRead += cs.Read(DT_temp, x * délkaBlokuŠifry,
délkaBlokuŠifry);
        }
    }
}

```

```

        if (zbytek > 0)
        {
            cs.Read(DT_temp, x * délkaBlokuŠifry, zbytek);
        }
        cs.Close();
        // konec měření
        int čas_konec = Environment.TickCount;

        //Console.WriteLine("Zašifrování {0:g}.kola trvalo: \t{1:g}s",
            w, (double)(čas_konec - čas_zачátek) / 1000);
        celkovýČas += (čas_konec - čas_zачátek);
    }

    // uvolnění kryptostreamu z paměti
    cs.Dispose();
    ms.Dispose();

    // výpočet průměru
    průměr = (double)(celkovýČas / početOpakování);

    Console.WriteLine("_____");
    Console.WriteLine("Průměrný_čas_dešifrování:_{0:g}s", (průměr /
        1000));
    Console.WriteLine("Celkem_přečteno:_{0:g}kB", bytesRead / 1024);

    return (DT_temp.Clone());
}

static void Main(string[] args)
{
    // globální ciphermode
    CipherMode m = CipherMode.ECB;
    PaddingMode p = PaddingMode.Zeros;

    /* Kolik znaků se zobrazí při výpisech otevřeného, šifrovaného a
        dešifrovaného textu
        * počet znaků se dělí na poloviny, přičemž první polovina je výpis
            začátku textu a druhá je výpis konce
        */
    int délkaVýpisu = 25;

    BlowfishAlgorithm bfa = new BlowfishAlgorithm();
    bfa.Mode = m;
    bfa.Padding = p;
    ICryptoTransform BFA_transform_enc = bfa.CreateEncryptor();
    ICryptoTransform BFA_transform_dec = bfa.CreateDecryptor();

    RijndaelManaged rijn = new RijndaelManaged();
    rijn.Mode = m;
    rijn.Padding = p;
    ICryptoTransform RIJN_transform_enc = rijn.CreateEncryptor();
    ICryptoTransform RIJN_transform_dec = rijn.CreateDecryptor();

    SkipjackAlgorithm skip = new SkipjackAlgorithm();
    skip.Mode = m;
    skip.Padding = p;
    ICryptoTransform SKIPJACK_transform_enc = skip.CreateEncryptor();

```

```

ICryptoTransform SKIPJACK_transform_dec = skip.CreateDecryptor();

RijndaelAlgorithmOriginal r = new RijndaelAlgorithmOriginal();
r.Mode = m;
r.Padding = p;
ICryptoTransform RORIGINAL_enc = r.CreateEncryptor();
ICryptoTransform RORIGINAL_dec = r.CreateDecryptor();

// provádíme 15 měření rychlosti
int početOpakování = 8;
// int velikostBloku = 20971520; // 20MB
int velikostBloku = 10485760; // 20MB

byte [] OT = InitData(velikostBloku);
byte [] ŠT;
byte [] DT;

// Testování algoritmu Blowfish
Console.WriteLine("\n*****_TEST_BLOWFISH_*****\n");

VýpisPole(OT, "Otevřený_text", délkaVýpisu);

ŠT = (byte []) Test_zašifrování(BFA_transform_enc, početOpakování, OT
);

VýpisPole(ŠT, "Šifrový_text", délkaVýpisu);

DT = (byte []) Test_dešifrování(BFA_transform_dec, početOpakování,
ŠT);

VýpisPole(DT, "Dešifrovaný_text", délkaVýpisu);

// Testování algoritmu Rijndael
Console.WriteLine("\n*****_TEST_RIJNDAEL(AES)_*****\n");

VýpisPole(OT, "Otevřený_text", délkaVýpisu);

ŠT = (byte []) Test_zašifrování(RIJN_transform_enc, početOpakování,
OT);

VýpisPole(ŠT, "Šifrový_text", délkaVýpisu);

DT = (byte []) Test_dešifrování(RIJN_transform_dec, početOpakování,
ŠT);

VýpisPole(DT, "Dešifrovaný_text", délkaVýpisu);

// Testování algoritmu Skipjack
Console.WriteLine("\n*****_TEST_SKIPJACK_*****\n");

VýpisPole(OT, "Otevřený_text", délkaVýpisu);

ŠT = (byte []) Test_zašifrování(SKIPJACK_transform_enc,
početOpakování, OT);

VýpisPole(ŠT, "Šifrový_text", délkaVýpisu);

```

```

DT = (byte []) Test_dešifrování (SKIPJACK_transform_dec ,
    početOpakování , ŠT);

VýpisPole (DT, " Dešifrovaný_text", délkaVýpisu);

// Testování algoritmu Rijndael original
Console.WriteLine ("\n*****_TEST_RIJNDAEL_ORIGINAL_*****\n");

VýpisPole (OT, " Otevřený_text", délkaVýpisu);

ŠT = (byte []) Test_zašifrování (RORIGINAL_enc , početOpakování , OT);

VýpisPole (ŠT, " Šifrový_text", délkaVýpisu);

DT = (byte []) Test_dešifrování (RORIGINAL_dec , početOpakování , ŠT);

VýpisPole (DT, " Dešifrovaný_text", délkaVýpisu);

Console.ReadLine ();
    }
}
}

```

6.3 Implementace šifry Rijndael

Implementace v jazyce c#, provedená na základě C implementace (verze 3.0, únor 2000, autoři: Rijmen, Bosselaers, Barreto)

```

namespace RijndaelOriginal
{
    // velikost klíče v bajtech
    public enum VELIKOST_KLÍČE { vel_128b = 16, vel_192b = 24, vel_256b = 32 }

    class RijndaelAlgorithm
    {
        public VELIKOST_KLÍČE VELIKOSTI_KLÍČŮ;

        public RijndaelAlgorithm ()
        {
        }

        //256 values
        private uint [] Te0 = {
            0xc66363a5U, 0xf87c7c84U, 0xee777799U, 0xf67b7b8dU,
            0xffff2f20dU, 0xd66b6bbdU, 0xde6f6fb1U, 0x91c5c554U,
            0x60303050U, 0x02010103U, 0xce6767a9U, 0x562b2b7dU,
            0xe7fefe19U, 0xb5d7d762U, 0x4dababe6U, 0xec76769aU,
            0x8fcaca45U, 0x1f82829dU, 0x89c9c940U, 0xfa7d7d87U,
            0xeffafa15U, 0xb25959ebU, 0x8e4747c9U, 0xfb0f0f0bU,
            0x41adadecU, 0xb3d4d467U, 0x5fa2a2fdU, 0x45afafeaU,
            0x239c9cbfU, 0x53a4a4f7U, 0xe4727296U, 0x9bc0c05bU,

```

```
0x75b7b7c2U, 0xe1fdfd1cU, 0x3d9393aeU, 0x4c26266aU,
0x6c36365aU, 0x7e3f3f41U, 0xf5f7f702U, 0x83cccc4fU,
0x6834345cU, 0x51a5a5f4U, 0xd1e5e534U, 0xf9f1f108U,
0xe2717193U, 0xabd8d873U, 0x62313153U, 0x2a15153fU,
0x0804040cU, 0x95c7c752U, 0x46232365U, 0x9dc3c35eU,
0x30181828U, 0x379696a1U, 0x0a05050fU, 0x2f9a9ab5U,
0x0e070709U, 0x24121236U, 0x1b80809bU, 0xdfe2e23dU,
0xcdebeb26U, 0x4e272769U, 0x7fb2b2cdU, 0xea75759fU,
0x1209091bU, 0x1d83839eU, 0x582c2c74U, 0x341a1a2eU,
0x361b1b2dU, 0xdc6e6eb2U, 0xb45a5aeeU, 0x5ba0a0fbU,
0xa45252f6U, 0x763b3b4dU, 0xb7d6d661U, 0x7db3b3ceU,
0x5229297bU, 0xddde3e33eU, 0x5e2f2f71U, 0x13848497U,
0xa65353f5U, 0xb9d1d168U, 0x00000000U, 0xc1eded2cU,
0x40202060U, 0xe3fcfc1fU, 0x79b1b1c8U, 0xb65b5bedU,
0xd46a6abeU, 0x8dcbc46U, 0x67bebed9U, 0x7239394bU,
0x944a4adeU, 0x984c4cd4U, 0xb05858e8U, 0x85cfcf4aU,
0xbbbd0d06bU, 0xc5efef2aU, 0x4faaaae5U, 0xedfbfb16U,
0x864343c5U, 0x9a4d4dd7U, 0x66333355U, 0x11858594U,
0x8a4545cfU, 0xe9f9f910U, 0x04020206U, 0xfe7f7f81U,
0xa05050f0U, 0x783c3c44U, 0x259f9fbaU, 0x4ba8a8e3U,
0xa25151f3U, 0x5da3a3feU, 0x804040c0U, 0x058f8faU,
0x3f9292adU, 0x219d9dbcU, 0x70383848U, 0xf1f5f504U,
0x63bcbcdfU, 0x77b6b6c1U, 0xafdada75U, 0x42212163U,
0x20101030U, 0xe5ffff1aU, 0xfd3f3f0eU, 0xbfd2d26dU,
0x81cdcd4cU, 0x180c0c14U, 0x26131335U, 0xc3ecec2fU,
0xbe5f5fe1U, 0x359797a2U, 0x884444ccU, 0x2e171739U,
0x93c4c457U, 0x55a7a7f2U, 0xfc7e7e82U, 0x7a3d3d47U,
0xc86464acU, 0xba5d5de7U, 0x3219192bU, 0xe6737395U,
0xc06060a0U, 0x19818198U, 0x9e4f4fd1U, 0xa3dcdc7fU,
0x44222266U, 0x542a2a7eU, 0x3b9090abU, 0x0b88883U,
0x8c4646caU, 0xc7eeee29U, 0x6bb8b8d3U, 0x2814143cU,
0xa7dede79U, 0xbc5e5ee2U, 0x160b0b1dU, 0xaddbdb76U,
0xdbe0e03bU, 0x64323256U, 0x743a3a4eU, 0x140a0a1eU,
0x924949dbU, 0x0c06060aU, 0x4824246cU, 0xb85c5ce4U,
0x9fc2c25dU, 0xbdd3d36eU, 0x43acacefU, 0xc46262a6U,
0x399191a8U, 0x319595a4U, 0xd3e4e437U, 0xf279798bU,
0xd5e7e732U, 0x8bc8c843U, 0x6e373759U, 0xda6d6db7U,
0x018d8d8cU, 0xb1d5d564U, 0x9c4e4ed2U, 0x49a9a9e0U,
0xd86c6cb4U, 0xac5656faU, 0xf3f4f407U, 0xcfeaea25U,
0xca6565afU, 0xf47a7a8eU, 0x47aeae9U, 0x10080818U,
0x6fbabad5U, 0xf0787888U, 0x4a25256fU, 0x5c2e2e72U,
0x381c1c24U, 0x57a6a6f1U, 0x73b4b4c7U, 0x97c6c651U,
0xcbe8e823U, 0xa1dddd7cU, 0xe874749cU, 0x3e1f1f21U,
0x964b4bddU, 0x61bdbddcU, 0xd8b8b86U, 0xf8a8a85U,
0xe0707090U, 0x7c3e3e42U, 0x71b5b5c4U, 0xcc6666aaU,
0x904848d8U, 0x06030305U, 0xf7f6f601U, 0x1c0e0e12U,
0xc26161a3U, 0x6a35355fU, 0xae5757f9U, 0x69b9b9d0U,
0x17868691U, 0x99c1c158U, 0x3a1d1d27U, 0x279e9eb9U,
0xd9e1e138U, 0xebf8f813U, 0x2b9898b3U, 0x22111133U,
0xd26969bbU, 0xa9d9d970U, 0x078e8e89U, 0x339494a7U,
0x2d9b9bb6U, 0x3c1e1e22U, 0x15878792U, 0xc9e9e920U,
0x87cece49U, 0xaa5555ffU, 0x50282878U, 0xa5dfd7faU,
0x038c8c8fU, 0x59a1a1f8U, 0x09898980U, 0x1a0d0d17U,
0x65bfbfdaU, 0xd7e6e631U, 0x844242c6U, 0xd06868b8U,
0x824141c3U, 0x299999b0U, 0x5a2d2d77U, 0x1e0f0f11U,
0x7bb0b0cbU, 0xa85454fcU, 0x6dbbbbd6U, 0x2c16163aU,
```

```
};
```

```

private uint [] Tel = {
    0xa5c66363U, 0x84f87c7cU, 0x99ee7777U, 0x8df67b7bU,
    0x0dff2f2U, 0xbdd66b6bU, 0xb1de6f6fU, 0x5491c5c5U,
    0x50603030U, 0x03020101U, 0xa9ce6767U, 0x7d562b2bU,
    0x19e7fefeU, 0x62b5d7d7U, 0xe64dababU, 0x9aec7676U,
    0x45fcaacaU, 0x9d1f8282U, 0x4089c9c9U, 0x87fa7d7dU,
    0x15effafaU, 0xebb25959U, 0xc98e4747U, 0x0bfbf0f0U,
    0xec41adadU, 0x67b3d4d4U, 0xfd5fa2a2U, 0xea45afafU,
    0xbf239c9cU, 0xf753a4a4U, 0x96e47272U, 0x5b9bc0c0U,
    0xc275b7b7U, 0x1ce1fdfdU, 0xae3d9393U, 0x6a4c2626U,
    0x5a6c3636U, 0x417e3f3fU, 0x02f5f7f7U, 0x4f83ccccU,
    0x5c683434U, 0xf451a5a5U, 0x34d1e5e5U, 0x08f9ff1f1U,
    0x93e27171U, 0x73abd8d8U, 0x53623131U, 0x3f2a1515U,
    0x0c080404U, 0x5295c7c7U, 0x65462323U, 0x5e9dc3c3U,
    0x28301818U, 0xa1379696U, 0x0f0a0505U, 0xb52f9a9aU,
    0x090e0707U, 0x36241212U, 0x9b1b8080U, 0x3ddfe2e2U,
    0x26cdebebU, 0x694e2727U, 0xcd7fb2b2U, 0x9fea7575U,
    0x1b120909U, 0x9e1d8383U, 0x74582c2cU, 0x2e341a1aU,
    0x2d361b1bU, 0xb2dc6e6eU, 0xeb45a5a5U, 0xfb5ba0a0U,
    0xf6a45252U, 0x4d763b3bU, 0x61b7d6d6U, 0xce7db3b3U,
    0x7b522929U, 0x3edde3e3U, 0x715e2f2fU, 0x97138484U,
    0xf5a65353U, 0x68b9d1d1U, 0x00000000U, 0x2cc1ededU,
    0x60402020U, 0x1fe3fcfcU, 0xc879b1b1U, 0xedb65b5bU,
    0xbed46a6aU, 0x468dcbcbU, 0xd967bebeU, 0x4b723939U,
    0xde944a4aU, 0xd4984c4cU, 0xe8b05858U, 0x4a85cfcfU,
    0x6bbbd0d0U, 0x2ac5efefU, 0xe54faaaaU, 0x16edfbfbU,
    0xc5864343U, 0xd79a4d4dU, 0x55663333U, 0x94118585U,
    0xcf8a4545U, 0x10e9f9f9U, 0x06040202U, 0x81fe7f7fU,
    0xf0a05050U, 0x44783c3cU, 0xba259f9fU, 0xe34ba8a8U,
    0xf3a25151U, 0xfe5da3a3U, 0xc0804040U, 0x8a058f8fU,
    0xad3f9292U, 0xbc219d9dU, 0x48703838U, 0x04f1f5f5U,
    0xdf63bcbcbU, 0xc177b6b6U, 0x75afdadaU, 0x63422121U,
    0x30201010U, 0x1ae5ffffU, 0x0efdf3f3U, 0x6dbfd2d2U,
    0x4c81cdcdU, 0x14180c0cU, 0x35261313U, 0x2fc3ececU,
    0xe1be5f5fU, 0xa2359797U, 0xcc884444U, 0x392e1717U,
    0x5793c4c4U, 0xf255a7a7U, 0x82fc7e7eU, 0x477a3d3dU,
    0xacc86464U, 0xe7ba5d5dU, 0x2b321919U, 0x95e67373U,
    0xa0c06060U, 0x98198181U, 0xd19e4f4fU, 0x7fa3dcdcU,
    0x66442222U, 0x7e542a2aU, 0xab3b9090U, 0x830b8888U,
    0xca8c4646U, 0x29c7eeeeU, 0xd36bb8b8U, 0x3c281414U,
    0x79a7dedeU, 0xe2bc5e5eU, 0x1d160b0bU, 0x76addbdbU,
    0x3dbde0e0U, 0x56643232U, 0xe743a3a3U, 0x1e140a0aU,
    0xdb924949U, 0x0a0c0606U, 0x6c482424U, 0xe4b85c5cU,
    0x5d9fc2c2U, 0x6ebdd3d3U, 0xef43acacU, 0xa6c46262U,
    0xa8399191U, 0xa4319595U, 0x37d3e4e4U, 0x8bf27979U,
    0x32d5e7e7U, 0x438bc8c8U, 0x596e3737U, 0xb7da6d6dU,
    0x8c018d8dU, 0x64b1d5d5U, 0xd29c4e4eU, 0xe049a9a9U,
    0xb4d86c6cU, 0xfaac5656U, 0x07f3f4f4U, 0x25cfeaeaU,
    0xafca6565U, 0x8ef47a7aU, 0xe947aeaeU, 0x18100808U,
    0xd56fbabaU, 0x88f07878U, 0x6f4a2525U, 0x725c2e2eU,
    0x24381c1cU, 0xf157a6a6U, 0xc773b4b4U, 0x5197c6c6U,
    0x23cbe8e8U, 0x7ca1ddddU, 0x9ce87474U, 0x213e1f1fU,
    0xdd964b4bU, 0xdc61bdbdU, 0x860d8b8bU, 0x850f8a8aU,
    0x90e07070U, 0x427c3e3eU, 0xc471b5b5U, 0xaacc6666U,
    0xd8904848U, 0x05060303U, 0x01f7f6f6U, 0x121c0e0eU,
    0xa3c26161U, 0x5f6a3535U, 0xf9ae5757U, 0xd069b9b9U,
    0x91178686U, 0x5899c1c1U, 0x273a1d1dU, 0xb9279e9eU,

```

```

0x38d9e1e1U, 0x13ebf8f8U, 0xb32b9898U, 0x33221111U,
0xbbd26969U, 0x70a9d9d9U, 0x89078e8eU, 0xa7339494U,
0xb62d9b9bU, 0x223c1e1eU, 0x92158787U, 0x20c9e9e9U,
0x4987ceceU, 0xffaa5555U, 0x78502828U, 0x7aa5dfdfU,
0x8f038c8cU, 0xf859a1a1U, 0x80098989U, 0x171a0d0dU,
0xda65bfbfU, 0x31d7e6e6U, 0xc6844242U, 0xb8d06868U,
0xc3824141U, 0xb0299999U, 0x775a2d2dU, 0x111e0f0fU,
0xcb7bb0b0U, 0xfca85454U, 0xd66dbbbbU, 0x3a2c1616U,
};
private uint [] Te2 = {
0x63a5c663U, 0x7c84f87cU, 0x7799ee77U, 0x7b8df67bU,
0xf20dfff2U, 0x6bbdd66bU, 0x6fb1de6fU, 0xc55491c5U,
0x30506030U, 0x01030201U, 0x67a9ce67U, 0x2b7d562bU,
0xfe19e7feU, 0xd762b5d7U, 0xab64dabU, 0x769aec76U,
0xca458fcaU, 0x829d1f82U, 0xc94089c9U, 0x7d87fa7dU,
0xfa15effaU, 0x59ebb259U, 0x47c98e47U, 0xf00bfbf0U,
0xadec41adU, 0xd467b3d4U, 0xa2fd5fa2U, 0xafea45afU,
0x9cbf239cU, 0xa4f753a4U, 0x7296e472U, 0xc05b9bc0U,
0xb7c275b7U, 0xfd1ce1fdU, 0x93ae3d93U, 0x266a4c26U,
0x365a6c36U, 0x3f417e3fU, 0xf702f5f7U, 0xcc4f83ccU,
0x345c6834U, 0xa5f451a5U, 0xe534d1e5U, 0xf108f9f1U,
0x7193e271U, 0xd873abd8U, 0x31536231U, 0x153f2a15U,
0x040c8040U, 0xc75295c7U, 0x23654623U, 0xc35e9dc3U,
0x18283018U, 0x96a13796U, 0x050f0a05U, 0x9ab52f9aU,
0x07090e07U, 0x12362412U, 0x809b1b80U, 0xe23ddfe2U,
0xeb26cdebU, 0x27694e27U, 0xb2cd7fb2U, 0x759fea75U,
0x091b1209U, 0x839e1d83U, 0x2c74582cU, 0x1a2e341aU,
0x1b2d361bU, 0x6eb2dc6eU, 0x5aeeb45aU, 0xa0fb5ba0U,
0x52f6a452U, 0x3b4d763bU, 0xd661b7d6U, 0xb3ce7db3U,
0x297b5229U, 0xe33edde3U, 0x2f715e2fU, 0x84971384U,
0x53f5a653U, 0xd168b9d1U, 0x00000000U, 0xed2cc1edU,
0x20604020U, 0xfc1fe3fcU, 0xb1c879b1U, 0x5bedb65bU,
0x6abed46aU, 0xcb468dcbU, 0xbed967beU, 0x394b7239U,
0x4ade944aU, 0x4cd4984cU, 0x58e8b058U, 0xcf4a85cfU,
0xd06bbbd0U, 0xef2ac5efU, 0xaae54faaU, 0xfb16edfbU,
0x43c58643U, 0x4dd79a4dU, 0x33556633U, 0x85941185U,
0x45cf8a45U, 0xf910e9f9U, 0x02060402U, 0x7f81fe7fU,
0x50f0a050U, 0x3c44783cU, 0x9fba259fU, 0xa8e34ba8U,
0x51f3a251U, 0xa3fe5da3U, 0x40c08040U, 0x8f8a058fU,
0x92ad3f92U, 0x9dbc219dU, 0x38487038U, 0xf504f1f5U,
0xbcdf63bcU, 0xb6c177b6U, 0xda75afdaU, 0x21634221U,
0x10302010U, 0xff1ae5ffU, 0xf30efd3U, 0xd26dbfd2U,
0xcd4c81cdU, 0x0c14180cU, 0x13352613U, 0xec2fc3ecU,
0x5fe1be5fU, 0x97a23597U, 0x44cc8844U, 0x17392e17U,
0xc45793c4U, 0xa7f255a7U, 0x7e82fc7eU, 0x3d477a3dU,
0x64acc864U, 0x5de7ba5dU, 0x192b3219U, 0x7395e673U,
0x60a0c060U, 0x81981981U, 0x4fd19e4fU, 0xdc7fa3dcU,
0x22664422U, 0x2a7e542aU, 0x90ab3b90U, 0x88830b88U,
0x46ca8c46U, 0xee29c7eeU, 0xb8d36bb8U, 0x143c2814U,
0xde79a7deU, 0x5ee2bc5eU, 0x0b1d160bU, 0xdb76addbU,
0xe03bdbbe0U, 0x32566432U, 0x3a4e743aU, 0x0a1e140aU,
0x49db9249U, 0x060a0c06U, 0x246c4824U, 0x5ce4b85cU,
0xc25d9fc2U, 0xd36ebdd3U, 0xacef43acU, 0x62a6c462U,
0x91a83991U, 0x95a43195U, 0xe437d3e4U, 0x798bf279U,
0xe732d5e7U, 0xc8438bc8U, 0x37596e37U, 0x6db7da6dU,
0x8d8c018dU, 0xd564b1d5U, 0x4ed29c4eU, 0xa9e049a9U,
0x6cb4d86cU, 0x56faac56U, 0xf407f3f4U, 0xea25cfeaU,

```

```

0x65afca65U, 0x7a8ef47aU, 0xae947aeU, 0x08181008U,
0xbad56fbaU, 0x7888f078U, 0x256f4a25U, 0x2e725c2eU,
0x1c24381cU, 0xa6f157a6U, 0xb4c773b4U, 0xc65197c6U,
0xe823cbe8U, 0xdd7ca1ddU, 0x749ce874U, 0x1f213e1fU,
0x4bdd964bU, 0xbddc61bdU, 0x8b860d8bU, 0x8a850f8aU,
0x7090e070U, 0x3e427c3eU, 0xb5c471b5U, 0x66aacc66U,
0x48d89048U, 0x03050603U, 0xf601f7f6U, 0x0e121c0eU,
0x61a3c261U, 0x355f6a35U, 0x57f9ae57U, 0xb9d069b9U,
0x86911786U, 0xc15899c1U, 0x1d273a1dU, 0x9eb9279eU,
0xe138d9e1U, 0xf813ebf8U, 0x98b32b98U, 0x11332211U,
0x69bbd269U, 0xd970a9d9U, 0x8e89078eU, 0x94a73394U,
0x9bb62d9bU, 0x1e223c1eU, 0x87921587U, 0xe920c9e9U,
0xce4987ceU, 0x55ffaa55U, 0x28785028U, 0xdf7aa5dfU,
0x8c8f038cU, 0xa1f859a1U, 0x89800989U, 0x0d171a0dU,
0xbfda65bfU, 0xe631d7e6U, 0x42c68442U, 0x68b8d068U,
0x41c38241U, 0x99b02999U, 0x2d775a2dU, 0xf111e0fU,
0xb0cb7bb0U, 0x54fca854U, 0xbbd66dbbU, 0x163a2c16U,
};
private uint [] Te3 = {
0x6363a5c6U, 0x7c7c84f8U, 0x777799eeU, 0x7b7b8df6U,
0xf2f20dffU, 0x6b6bbdd6U, 0x6f6fb1deU, 0xc5c55491U,
0x30305060U, 0x01010302U, 0x6767a9ceU, 0x2b2b7d56U,
0xfefe19e7U, 0xd7d762b5U, 0xababe64dU, 0x76769aecU,
0xcaca458fU, 0x82829d1fU, 0xc9c94089U, 0x7d7d87faU,
0xfafa15efU, 0x5959ebb2U, 0x4747c98eU, 0xf0f00bfbU,
0xadadec41U, 0xd4d467b3U, 0xa2a2fd5fU, 0xafafea45U,
0x9c9cbf23U, 0xa4a4f753U, 0x727296e4U, 0xc0c05b9bU,
0xb7b7c275U, 0xfd1ce1U, 0x9393ae3dU, 0x26266a4cU,
0x36365a6cU, 0x3f3f417eU, 0xf7f702f5U, 0xcccc4f83U,
0x34345c68U, 0xa5a5f451U, 0xe5e534d1U, 0xf1f108f9U,
0x717193e2U, 0xd8d873abU, 0x31315362U, 0x15153f2aU,
0x04040c08U, 0xc7c75295U, 0x23236546U, 0xc3c35e9dU,
0x18182830U, 0x9696a137U, 0x05050f0aU, 0x9a9a52fU,
0x0707090eU, 0x12123624U, 0x80809b1bU, 0xe2e23ddfU,
0xebeb26cdU, 0x2727694eU, 0xb2b2cd7fU, 0x75759feaU,
0x09091b12U, 0x83839e1dU, 0x2c2c7458U, 0x1a1a2e34U,
0x1b1b2d36U, 0x6e6e2dcU, 0x5a5aaeb4U, 0xa0a0fb5bU,
0x5252f6a4U, 0x3b3b4d76U, 0xd6d661b7U, 0xb3b3ce7dU,
0x29297b52U, 0xe3e33eddU, 0x2f2f715eU, 0x84849713U,
0x5353f5a6U, 0xd1d168b9U, 0x00000000U, 0xeded2cc1U,
0x20206040U, 0xfcfc1fe3U, 0xb1b1c879U, 0x5b5bedb6U,
0x6a6abed4U, 0xcbc468dU, 0xbedbed967U, 0x39394b72U,
0x4a4ade94U, 0x4c4cd498U, 0x5858e8b0U, 0xcfcf4a85U,
0xd0d06bbbU, 0xefef2ac5U, 0xaaaae54fU, 0xfbfb16edU,
0x4343c586U, 0x4d4dd79aU, 0x33335566U, 0x85859411U,
0x4545cf8aU, 0xf9f910e9U, 0x02020604U, 0x7f7f81feU,
0x5050f0a0U, 0x3c3c4478U, 0x9f9fba25U, 0xa8a8e34bU,
0x5151f3a2U, 0xa3a3fe5dU, 0x4040c080U, 0x8f8f8a05U,
0x9292ad3fU, 0x9d9dbc21U, 0x38384870U, 0xf5f504f1U,
0xbcbcdf63U, 0xb6b6c177U, 0xdada75afU, 0x21216342U,
0x10103020U, 0xffff1ae5U, 0xf3f30efdU, 0xd2d26dbfU,
0xcdcd4c81U, 0xc0c01418U, 0x13133526U, 0xecec2fc3U,
0x5f5fe1beU, 0x9797a235U, 0x4444cc88U, 0x1717392eU,
0xc4c45793U, 0xa7a7f255U, 0x7e7e82fcU, 0x3d3d477aU,
0x6464acc8U, 0x5d5d7baU, 0x19192b32U, 0x737395e6U,
0x6060a0c0U, 0x81819819U, 0x4f4fd19eU, 0xdcdc7fa3U,
0x22226644U, 0x2a2a7e54U, 0x9090ab3bU, 0x8888830bU,

```



```

0x4646ca8cU, 0xeeee29c7U, 0xb8b8d36bU, 0x14143c28U,
0xdede79a7U, 0x5e5ee2bcU, 0x0b0b1d16U, 0xdbdb76adU,
0xe0e03bdbU, 0x32325664U, 0x3a3a4e74U, 0x0a0a1e14U,
0x4949db92U, 0x06060a0cU, 0x24246c48U, 0x5c5ce4b8U,
0xc2c25d9fU, 0xd3d36ebdU, 0xacacef43U, 0x6262a6c4U,
0x9191a839U, 0x9595a431U, 0xe4e437d3U, 0x79798bf2U,
0xe7e732d5U, 0xc8c8438bU, 0x3737596eU, 0x6d6db7daU,
0x8d8d8c01U, 0xd5d564b1U, 0x4e4ed29cU, 0xa9a9e049U,
0x6c6cb4d8U, 0x5656faacU, 0xf4f407f3U, 0xaeaea25cfU,
0x6565afcaU, 0x7a7a8ef4U, 0xaeae947U, 0x08081810U,
0xbabad56fU, 0x787888f0U, 0x25256f4aU, 0x2e2e725cU,
0x1c1c2438U, 0xa6a6f157U, 0xb4b4c773U, 0xc6c65197U,
0xe8e823cbU, 0xdddd7ca1U, 0x74749ce8U, 0x1f1f213eU,
0x4b4bdd96U, 0xbdbddc61U, 0x8b8b860dU, 0xa8a8a850fU,
0x707090e0U, 0x3e3e427cU, 0xb5b5c471U, 0x6666aaccU,
0x4848d890U, 0x03030506U, 0xf6f601f7U, 0x0e0e121cU,
0x6161a3c2U, 0x35355f6aU, 0x5757f9aeU, 0xb9b9d069U,
0x86869117U, 0xc1c15899U, 0x1d1d273aU, 0x9e9eb927U,
0xe1e138d9U, 0xf8f813ebU, 0x9898b32bU, 0x11113322U,
0x6969bbd2U, 0xd9d970a9U, 0x8e8e8907U, 0x9494a733U,
0x9b9bb62dU, 0x1e1e223cU, 0x87879215U, 0xe9e920c9U,
0xcece4987U, 0x5555ffaaU, 0x28287850U, 0xdfdf7aa5U,
0x8c8c8f03U, 0xa1a1f859U, 0x89898009U, 0xd0d0171aU,
0xbfbfda65U, 0xe6e631d7U, 0x4242c684U, 0x6868b8d0U,
0x4141c382U, 0x9999b029U, 0x2d2d775aU, 0xf0f0111eU,
0xb0b0cb7bU, 0x5454fca8U, 0xbbbb66dU, 0x16163a2cU,
};
private uint [] Te4 = {
0x63636363U, 0x7c7c7c7cU, 0x77777777U, 0x7b7b7b7bU,
0xf2f2f2f2U, 0x6b6b6b6bU, 0x6f6f6f6fU, 0xc5c5c5c5U,
0x30303030U, 0x01010101U, 0x67676767U, 0x2b2b2b2bU,
0xfefefefeU, 0xd7d7d7d7U, 0xababababU, 0x76767676U,
0xcacacacaU, 0x82828282U, 0xc9c9c9c9U, 0x7d7d7d7dU,
0xfafafafaU, 0x59595959U, 0x47474747U, 0xf0f0f0f0U,
0xadadadadU, 0xd4d4d4d4U, 0xa2a2a2a2U, 0xafafafafU,
0x9c9c9c9cU, 0xa4a4a4a4U, 0x72727272U, 0xc0c0c0c0U,
0xb7b7b7b7U, 0xdfdfdffdU, 0x93939393U, 0x26262626U,
0x36363636U, 0x3f3f3f3fU, 0xf7f7f7f7U, 0xc0c0c0c0U,
0x34343434U, 0xa5a5a5a5U, 0xe5e5e5e5U, 0xf1f1f1f1U,
0x71717171U, 0xd8d8d8d8U, 0x31313131U, 0x15151515U,
0x04040404U, 0xc7c7c7c7U, 0x23232323U, 0xc3c3c3c3U,
0x18181818U, 0x96969696U, 0x05050505U, 0x9a9a9a9aU,
0x07070707U, 0x12121212U, 0x80808080U, 0xe2e2e2e2U,
0xebebebebU, 0x27272727U, 0xb2b2b2b2U, 0x75757575U,
0x09090909U, 0x83838383U, 0x2c2c2c2cU, 0xa1a1a1a1U,
0x1b1b1b1bU, 0x6e6e6e6eU, 0x5a5a5a5aU, 0xa0a0a0a0U,
0x52525252U, 0x3b3b3b3bU, 0xd6d6d6d6U, 0xb3b3b3b3U,
0x29292929U, 0xe3e3e3e3U, 0x2f2f2f2fU, 0x84848484U,
0x53535353U, 0xd1d1d1d1U, 0x00000000U, 0xdededededU,
0x20202020U, 0xfcfcfcfcU, 0xb1b1b1b1U, 0x5b5b5b5bU,
0x6a6a6a6aU, 0xcbcbcbcbU, 0xbebebebeU, 0x39393939U,
0x4a4a4a4aU, 0x4c4c4c4cU, 0x58585858U, 0xcfcfcfcfU,
0xd0d0d0d0U, 0xfefefefefU, 0xaaaaaaaaU, 0xfbfbfbfbU,
0x43434343U, 0xd4d4d4d4U, 0x33333333U, 0x85858585U,
0x45454545U, 0xf9f9f9f9U, 0x02020202U, 0x7f7f7f7fU,
0x50505050U, 0x3c3c3c3cU, 0x9f9f9f9fU, 0xa8a8a8a8U,
0x51515151U, 0xa3a3a3a3U, 0x40404040U, 0x8f8f8f8fU,

```



```

0x0b83ec39U, 0x4060efaaU, 0x5e719f06U, 0xbd6e1051U,
0x3e218af9U, 0x96dd063dU, 0xdd3e05aeU, 0x4de6bd46U,
0x91548db5U, 0x71c45d05U, 0x0406d46fU, 0x605015ffU,
0x1998fb24U, 0xd6bde997U, 0x894043ccU, 0x67d99e77U,
0xb0e842bdU, 0x07898b88U, 0xe7195b38U, 0x79c8eedbU,
0xa17c0a47U, 0x7c420fe9U, 0xf8841ec9U, 0x00000000U,
0x09808683U, 0x322bed48U, 0x1e1170acU, 0x6c5a724eU,
0xfd0efffbU, 0x0f853856U, 0x3daed51eU, 0x362d3927U,
0x0a0fd964U, 0x685ca621U, 0x9b5b54d1U, 0x24362e3aU,
0x0c0a67b1U, 0x9357e70fU, 0xb4ee96d2U, 0x1b9b919eU,
0x80c0c54fU, 0x61dc20a2U, 0x5a774b69U, 0x1c121a16U,
0xe293ba0aU, 0xc0a02ae5U, 0x3c22e043U, 0x121b171dU,
0x0e090d0bU, 0xf28bc7adU, 0x2db6a8b9U, 0x141ea9c8U,
0x57f11985U, 0xaf75074cU, 0xee99dabbU, 0xa37f60fdU,
0xf701269fU, 0x5c72f5bcU, 0x44663bc5U, 0x5bfb7e34U,
0x8b432976U, 0xcb23c6dcU, 0xb6edfc68U, 0xb8e4f163U,
0xd731dccaU, 0x42638510U, 0x13972240U, 0x84c61120U,
0x854a247dU, 0xd2bb3df8U, 0xae93211U, 0xc729a16dU,
0x1d9e2f4bU, 0xdc230f3U, 0x0d8652ecU, 0x77c1e3d0U,
0x2bb3166cU, 0xa970b999U, 0x119448faU, 0x47e96422U,
0xa8fc8cc4U, 0xa0f03f1aU, 0x567d2cd8U, 0x223390efU,
0x87494ec7U, 0xd938d1c1U, 0x8ccaa2feU, 0x98d40b36U,
0xa6f581cfU, 0xa57ade28U, 0xdab78e26U, 0x3fadbfa4U,
0x2c3a9de4U, 0x5078920dU, 0x6a5fcc9bU, 0x547e4662U,
0xf68d13c2U, 0x90d8b8e8U, 0x2e39f75eU, 0x82c3aff5U,
0x9f5d80beU, 0x69d0937cU, 0x6fd52da9U, 0xcf2512b3U,
0xc8ac993bU, 0x10187da7U, 0xe89c636eU, 0xdb3bbb7bU,
0xcd267809U, 0x6e5918f4U, 0xec9ab701U, 0x834f9aa8U,
0xe6956e65U, 0xaaffe67eU, 0x21bccf08U, 0xef15e8e6U,
0xbae79bd9U, 0x4a6f36ceU, 0xea9f09d4U, 0x29b07cd6U,
0x31a4b2afU, 0x2a3f2331U, 0xc6a59430U, 0x35a266c0U,
0x744ebc37U, 0xfc82caa6U, 0xe090d0b0U, 0x33a7d815U,
0xf104984aU, 0x41ecdaf7U, 0x7fed500eU, 0x1791f62fU,
0x764dd68dU, 0x43efb04dU, 0xccaa4d54U, 0xe49604dfU,
0x9ed1b5e3U, 0x4c6a881bU, 0xc12c1fb8U, 0x4665517fU,
0x9d5eea04U, 0x018c355dU, 0xfa877473U, 0xfb0b412eU,
0xb3671d5aU, 0x92dbd252U, 0xe9105633U, 0x6dd64713U,
0x9ad7618cU, 0x37a10c7aU, 0x59f8148eU, 0xeb133c89U,
0xcea927eeU, 0xb761c935U, 0xe11ce5edU, 0x7a47b13cU,
0x9cd2df59U, 0x55f2733fU, 0x1814ce79U, 0x73c737bfU,
0x53f7cdeaU, 0x5ffdaa5bU, 0xdf3d6f14U, 0x7844db86U,
0xcaaff381U, 0xb968c43eU, 0x3824342cU, 0xc2a3405fU,
0x161dc372U, 0xbce2250cU, 0x283c498bU, 0xff0d9541U,
0x39a80171U, 0x080cb3deU, 0xd8b4e49cU, 0x6456c190U,
0x7bcb8461U, 0xd532b670U, 0x486c5c74U, 0xd0b85742U,
};
private uint [] Td1 = {
0x5051f4a7U, 0x537e4165U, 0xc31a17a4U, 0x963a275eU,
0xcb3bab6bU, 0xf11f9d45U, 0xabacfa58U, 0x934be303U,
0x552030faU, 0xf6ad766dU, 0x9188cc76U, 0x25f5024cU,
0xfc4fe5d7U, 0xd7c52acbU, 0x80263544U, 0x8fb562a3U,
0x49deb15aU, 0x6725ba1bU, 0x9845ea0eU, 0xe15dfec0U,
0x02c32f75U, 0x12814cf0U, 0xa38d4697U, 0xc66bd3f9U,
0xe7038f5fU, 0x9515929cU, 0xebbf6d7aU, 0xda955259U,
0x2dd4be83U, 0xd3587421U, 0x2949e069U, 0x448ec9c8U,
0x6a75c289U, 0x78f48e79U, 0x6b99583eU, 0xdd27b971U,
0xb6bee14fU, 0x17f088adU, 0x66c920acU, 0xb47dce3aU,

```

```

0x1863df4aU, 0x82e51a31U, 0x60975133U, 0x4562537fU,
0xe0b16477U, 0x84bb6baeU, 0x1cfe81a0U, 0x94f9082bU,
0x58704868U, 0x198f45fdU, 0x8794de6cU, 0xb7527bf8U,
0x23ab73d3U, 0xe2724b02U, 0x57e31f8fU, 0x2a6655abU,
0x07b2eb28U, 0x032fb5c2U, 0x9a86c57bU, 0xa5d33708U,
0xf2302887U, 0xb223bfa5U, 0xba02036aU, 0x5ced1682U,
0x2b8acflcU, 0x92a779b4U, 0xf0f307f2U, 0xa14e69e2U,
0xcd65daf4U, 0xd50605beU, 0x1fd13462U, 0x8ac4a6feU,
0x9d342e53U, 0xa0a2f355U, 0x32058ae1U, 0x75a4f6ebU,
0x390b83ecU, 0xaa4060efU, 0x065e719fU, 0x51bd6e10U,
0xf93e218aU, 0x3d96dd06U, 0xaedd3e05U, 0x464de6bdU,
0xb591548dU, 0x0571c45dU, 0x6f0406d4U, 0xff605015U,
0x241998fbU, 0x97d6bde9U, 0xcc894043U, 0x7767d99eU,
0xbdb0e842U, 0x8807898bU, 0x38e7195bU, 0xdb79c8eeU,
0x47a17c0aU, 0xe97c420fU, 0xc9f8841eU, 0x00000000U,
0x83098086U, 0x48322bedU, 0xac1e1170U, 0x4e6c5a72U,
0xfbfd0effU, 0x560f8538U, 0x1e3daed5U, 0x27362d39U,
0x640a0fd9U, 0x21685ca6U, 0xd19b5b54U, 0x3a24362eU,
0xb10c0a67U, 0x0f9357e7U, 0xd2b4ee96U, 0x9e1b9b91U,
0x4f80c0c5U, 0xa261dc20U, 0x695a774bU, 0x161c121aU,
0x0ae293baU, 0xe5c0a02aU, 0x433c22e0U, 0x1d121b17U,
0x0b0e090dU, 0xadf28bc7U, 0xb92db6a8U, 0xc8141ea9U,
0x8557f119U, 0x4caf7507U, 0xbbee99ddU, 0xfda37f60U,
0x9ff70126U, 0xabc5c72f5U, 0xc544663bU, 0x345bfb7eU,
0x768b4329U, 0xdccb23c6U, 0x68b6edfcU, 0x63b8e4f1U,
0xcad731dcU, 0x10426385U, 0x40139722U, 0x2084c611U,
0x7d854a24U, 0xf8d2bb3dU, 0x11aef932U, 0x6dc729a1U,
0x4b1d9e2fU, 0xf3dcb230U, 0xec0d8652U, 0xd077c1e3U,
0x6c2bb316U, 0x99a970b9U, 0xfa119448U, 0x2247e964U,
0xc4a8fc8cU, 0x1aa0f03fU, 0xd8567d2cU, 0xef223390U,
0xc787494eU, 0xc1d938d1U, 0xfe8ccaa2U, 0x3698d40bU,
0xcfa6f581U, 0x28a57adeU, 0x26dab78eU, 0xa43fadbfU,
0xe42c3a9dU, 0xd507892U, 0x9b6a5fccU, 0x62547e46U,
0xc2f68d13U, 0xe890d8b8U, 0x5e2e39f7U, 0xf582c3afU,
0xbe9f5d80U, 0x7c69d093U, 0xa96fd52dU, 0xb3cf2512U,
0x3bc8ac99U, 0xa710187dU, 0x6ee89c63U, 0x7bdb3bbbU,
0x09cd2678U, 0xf46e5918U, 0x01ec9ab7U, 0xa8834f9aU,
0x65e6956eU, 0x7eaaffe6U, 0x0821bccfU, 0xe6ef15e8U,
0xd9bae79bU, 0xce4a6f36U, 0xd4ea9f09U, 0xd629b07cU,
0xaf31a4b2U, 0x312a3f23U, 0x30c6a594U, 0xc035a266U,
0x37744ebcU, 0xa6fc82caU, 0xb0e090d0U, 0x1533a7d8U,
0x4af10498U, 0xf741ecdaU, 0x0e7fcd50U, 0x2f1791f6U,
0x8d764dd6U, 0x4d43efb0U, 0x54ccaa4dU, 0xdfe49604U,
0xe39ed1b5U, 0x1b4c6a88U, 0xb8c12c1fU, 0x7f466551U,
0x049d5eeaU, 0x5d018c35U, 0x73fa8774U, 0x2efb0b41U,
0x5ab3671dU, 0x5292dbd2U, 0x33e91056U, 0x136dd647U,
0x8c9ad761U, 0x7a37a10cU, 0x8e59f814U, 0x89eb133cU,
0xeecea927U, 0x35b761c9U, 0xede11ce5U, 0x3c7a47b1U,
0x599cd2dfU, 0x3f55f273U, 0x791814ceU, 0xbf73c737U,
0xea53f7cdU, 0x5b5ffdaaU, 0x14df3d6fU, 0x867844dbU,
0x81caaff3U, 0x3eb968c4U, 0x2c382434U, 0x5fc2a340U,
0x72161dc3U, 0x0cbce225U, 0x8b283c49U, 0x41ff0d95U,
0x7139a801U, 0xde080cb3U, 0x9cd8b4e4U, 0x906456c1U,
0x617bcb84U, 0x70d532b6U, 0x74486c5cU, 0x42d0b857U,
};
private uint [] Td2 = {
0xa75051f4U, 0x65537e41U, 0xa4c31a17U, 0x5e963a27U,

```

0x6bcb3babU , 0x45f11f9dU , 0x58abacfaU , 0x03934be3U ,
0xfa552030U , 0x6df6ad76U , 0x769188ccU , 0x4c25f502U ,
0xd7fc4fe5U , 0xcbd7c52aU , 0x44802635U , 0xa38fb562U ,
0x5a49deb1U , 0x1b6725baU , 0x0e9845eaU , 0xc0e15dfeU ,
0x7502c32fU , 0xf012814cU , 0x97a38d46U , 0xf9c66bd3U ,
0x5fe7038fU , 0x9c951592U , 0x7aebbf6dU , 0x59da9552U ,
0x832dd4beU , 0x21d35874U , 0x692949e0U , 0xc8448ec9U ,
0x896a75c2U , 0x7978f48eU , 0x3e6b9958U , 0x71dd27b9U ,
0x4fb6bee1U , 0xad17f088U , 0xac66c920U , 0x3ab47dceU ,
0x4a1863dfU , 0x3182e51aU , 0x33609751U , 0x7f456253U ,
0x77e0b164U , 0xae84bb6bU , 0xa01cfe81U , 0x2b94f908U ,
0x68587048U , 0xfd198f45U , 0x6c8794deU , 0xf8b7527bU ,
0xd323ab73U , 0x02e2724bU , 0x8f57e31fU , 0xab2a6655U ,
0x2807b2ebU , 0xc2032fb5U , 0x7b9a86c5U , 0x08a5d337U ,
0x87f23028U , 0xa5b223bfU , 0x6aba0203U , 0x825ced16U ,
0x1c2b8acfU , 0xb492a779U , 0xf2f0f307U , 0xe2a14e69U ,
0xf4cd65daU , 0xbed50605U , 0x621fd134U , 0xfe8ac4a6U ,
0x539d342eU , 0x55a0a2f3U , 0xe132058aU , 0xeb75a4f6U ,
0xec390b83U , 0xefaa4060U , 0x9f065e71U , 0x1051bd6eU ,

0x8af93e21U , 0x063d96ddU , 0x05aedd3eU , 0xbd464de6U ,
0x8db59154U , 0x5d0571c4U , 0xd46f0406U , 0x15ff6050U ,
0xfb241998U , 0xe997d6bdU , 0x43cc8940U , 0x9e7767d9U ,
0x42bdb0e8U , 0x8b880789U , 0x5b38e719U , 0xedb79c8U ,
0x0a47a17cU , 0x0fe97c42U , 0x1ec9f884U , 0x00000000U ,
0x86830980U , 0xed48322bU , 0x70ac1e11U , 0x724e6c5aU ,
0xffffbfd0eU , 0x38560f85U , 0xd51e3daeU , 0x3927362dU ,
0xd9640a0fU , 0xa621685cU , 0x54d19b5bU , 0x2e3a2436U ,
0x67b10c0aU , 0xe70f9357U , 0x96d2b4eeU , 0x919e1b9bU ,
0xc54f80c0U , 0x20a261dcU , 0x4b695a77U , 0x1a161c12U ,
0xba0ae293U , 0x2ae5c0a0U , 0xe0433c22U , 0x171d121bU ,
0x0d0b0e09U , 0xc7adf28bU , 0xa8b92db6U , 0xa9c8141eU ,
0x198557f1U , 0x074caf75U , 0xddbbee99U , 0x60fda37fU ,
0x269ff701U , 0xf5bc5c72U , 0x3bc54466U , 0x7e345bfbU ,
0x29768b43U , 0xc6dccb23U , 0xfc68b6edU , 0xf163b8e4U ,
0xdccad731U , 0x85104263U , 0x22401397U , 0x112084c6U ,
0x247d854aU , 0x3df8d2bbU , 0x3211aef9U , 0xa16dc729U ,
0x2f4b1d9eU , 0x30f3dcb2U , 0x52ec0d86U , 0xe3d077c1U ,
0x166c2bb3U , 0xb999a970U , 0x48fa1194U , 0x642247e9U ,
0x8cc4a8fcU , 0x3f1aa0f0U , 0x2cd8567dU , 0x90ef2233U ,
0x4ec78749U , 0xd1c1d938U , 0xa2fe8ccaU , 0x0b3698d4U ,
0x81cfa6f5U , 0xde28a57aU , 0x8e26dab7U , 0xbf4a43fadU ,
0x9de42c3aU , 0x920d5078U , 0xcc9b6a5fU , 0x4662547eU ,
0x13c2f68dU , 0xb8e890d8U , 0xf75e2e39U , 0xaff582c3U ,
0x80be9f5dU , 0x937c69d0U , 0x2da96fd5U , 0x12b3cf25U ,
0x993bc8acU , 0x7da71018U , 0x636ee89cU , 0xbb7bdb3bU ,
0x7809cd26U , 0x18f46e59U , 0xb701ec9aU , 0x9aa8834fU ,
0x6e65e695U , 0xe67eaaffU , 0xcf0821bcU , 0xe8e6ef15U ,
0x9bd9bae7U , 0x36ce4a6fU , 0x09d4ea9fU , 0x7cd629b0U ,
0xb2af31a4U , 0x23312a3fU , 0x9430c6a5U , 0x66c035a2U ,
0xbc37744eU , 0xcaa6fc82U , 0xd0b0e090U , 0xd81533a7U ,
0x984af104U , 0xdaf741ecU , 0x500e7fcdU , 0xf62f1791U ,
0xd68d764dU , 0xb04d43efU , 0x4d54ccaaU , 0x04dfe496U ,
0xb5e39ed1U , 0x881b4c6aU , 0x1fb8c12cU , 0x517f4665U ,
0xea049d5eU , 0x355d018cU , 0x7473fa87U , 0x412efb0bU ,
0x1d5ab367U , 0xd25292dbU , 0x5633e910U , 0x47136dd6U ,
0x618c9ad7U , 0x0c7a37a1U , 0x148e59f8U , 0x3c89eb13U ,

```

    0x27eecea9U, 0xc935b761U, 0xe5ede11cU, 0xb13c7a47U,
    0xdf599cd2U, 0x733f55f2U, 0xce791814U, 0x37bf73c7U,
    0xcdea53f7U, 0xaa5b5ffdU, 0x6f14df3dU, 0xdb867844U,
    0xf381caafU, 0xc43eb968U, 0x342c3824U, 0x405fc2a3U,
    0xc372161dU, 0x250cbce2U, 0x498b283cU, 0x9541ff0dU,
    0x017139a8U, 0xb3de080cU, 0xe49cd8b4U, 0xc1906456U,
    0x84617bcbU, 0xb670d532U, 0x5c74486cU, 0x5742d0b8U,
};
private uint [] Td3 = {
    0xf4a75051U, 0x4165537eU, 0x17a4c31aU, 0x275e963aU,
    0xab6bcb3bU, 0x9d45f11fU, 0xfa58abacU, 0xe303934bU,
    0x30fa5520U, 0x766df6adU, 0xcc769188U, 0x024c25f5U,
    0xe5d7fc4fU, 0x2acbd7c5U, 0x35448026U, 0x62a38fb5U,
    0xb15a49deU, 0xba1b6725U, 0xea0e9845U, 0xfec0e15dU,
    0x2f7502c3U, 0x4cf01281U, 0x4697a38dU, 0xd3f9c66bU,
    0x8f5fe703U, 0x929c9515U, 0x6d7aebbfU, 0x5259da95U,
    0xbe832dd4U, 0x7421d358U, 0xe0692949U, 0xc9c8448eU,
    0xc2896a75U, 0x8e7978f4U, 0x583e6b99U, 0xb971dd27U,
    0xe14fb6beU, 0x88ad17f0U, 0x20ac66c9U, 0xce3ab47dU,
    0xdf4a1863U, 0x1a3182e5U, 0x51336097U, 0x537f4562U,
    0x6477e0b1U, 0x6bae84bbU, 0x81a01cfeU, 0x082b94f9U,
    0x48685870U, 0x45fd198fU, 0xde6c8794U, 0x7bf8b752U,
    0x73d323abU, 0x4b02e272U, 0x1f8f57e3U, 0x55ab2a66U,
    0xeb2807b2U, 0xb5c2032fU, 0xc57b9a86U, 0x3708a5d3U,
    0x2887f230U, 0xbfa5b223U, 0x036aba02U, 0x16825cedU,
    0xcf1c2b8aU, 0x79b492a7U, 0x07f2f0f3U, 0x69e2a14eU,
    0xdaf4cd65U, 0x05bed506U, 0x34621fd1U, 0xa6fe8ac4U,
    0x2e539d34U, 0xf355a0a2U, 0x8ae13205U, 0xf6eb75a4U,
    0x83ec390bU, 0x60efaa40U, 0x719f065eU, 0x6e1051bdU,
    0x218af93eU, 0xdd063d96U, 0x3e05aeddU, 0xe6bd464dU,
    0x548db591U, 0xc45d0571U, 0x06d46f04U, 0x5015ff60U,
    0x98fb2419U, 0xbde997d6U, 0x4043cc89U, 0xd99e7767U,
    0xe842bdb0U, 0x898b8807U, 0x195b38e7U, 0xc8eedb79U,
    0x7c0a47a1U, 0x420fe97cU, 0x841ec9f8U, 0x00000000U,
    0x80868309U, 0x2bed4832U, 0x1170ac1eU, 0x5a724e6cU,
    0x0effbffdU, 0x8538560fU, 0xaed51e3dU, 0x2d392736U,
    0x0fd9640aU, 0x5ca62168U, 0x5b54d19bU, 0x362e3a24U,
    0x0a67b10cU, 0x57e70f93U, 0xee96d2b4U, 0x9b919e1bU,
    0xc0c54f80U, 0xdc20a261U, 0x774b695aU, 0x121a161cU,
    0x93ba0ae2U, 0xa02ae5c0U, 0x22e0433cU, 0x1b171d12U,
    0x090d0b0eU, 0x8bc7adf2U, 0xb6a8b92dU, 0x1ea9c814U,
    0xf1198557U, 0x75074cafU, 0x99ddbbeeU, 0xf60fda3U,
    0x01269ff7U, 0x72f5bc5cU, 0x663bc544U, 0xfb7e345bU,
    0x4329768bU, 0x23c6dccbU, 0xedfc68b6U, 0xe4f163b8U,
    0x31dccad7U, 0x63851042U, 0x97224013U, 0xc6112084U,
    0x4a247d85U, 0xbb3df8d2U, 0xf93211aeU, 0x29a16dc7U,
    0x9e2f4b1dU, 0xb230f3dcU, 0x8652ec0dU, 0xc1e3d077U,
    0xb3166c2bU, 0x70b999a9U, 0x9448fa11U, 0xe9642247U,
    0xfc8cc4a8U, 0xf03f1aa0U, 0x7d2cd856U, 0x3390ef22U,
    0x494ec787U, 0x38d1c1d9U, 0xcaa2fe8cU, 0xd40b3698U,
    0xf581cfa6U, 0x7ade28a5U, 0xb78e26daU, 0xadbf43fU,
    0x3a9de42cU, 0x78920d50U, 0x5fcc9b6aU, 0x7e466254U,
    0x8d13c2f6U, 0xd8b8e890U, 0x39f75e2eU, 0xc3aff582U,
    0x5d80be9fU, 0xd0937c69U, 0xd52da96fU, 0x2512b3cfU,
    0xac993bc8U, 0x187da710U, 0x9c636ee8U, 0x3bbb7bdbU,
    0x267809cdU, 0x5918f46eU, 0x9ab701ecU, 0x4f9aa883U,
    0x956e65e6U, 0xffe67eaaU, 0xbccf0821U, 0x15e8e6efU,

```

```

0xe79bd9baU, 0x6f36ce4aU, 0x9f09d4eaU, 0xb07cd629U,
0xa4b2af31U, 0x3f23312aU, 0xa59430c6U, 0xa266c035U,
0x4ebc3774U, 0x82caa6fcU, 0x90d0b0e0U, 0xa7d81533U,
0x04984af1U, 0xecdaf741U, 0xcd500e7fU, 0x91f62f17U,
0x4dd68d76U, 0xefb04d43U, 0xaa4d54ccU, 0x9604dfe4U,
0xd1b5e39eU, 0x6a881b4cU, 0x2c1fb8c1U, 0x65517f46U,
0x5eea049dU, 0x8c355d01U, 0x877473faU, 0x0b412efbU,
0x671d5ab3U, 0xdbd25292U, 0x105633e9U, 0xd647136dU,
0xd7618c9aU, 0xa10c7a37U, 0xf8148e59U, 0x133c89ebU,
0xa927eeceU, 0x61c935b7U, 0x1ce5ede1U, 0x47b13c7aU,
0xd2df599cU, 0xf2733f55U, 0x14ce7918U, 0xc737bf73U,
0xf7cdea53U, 0xfdaa5b5fU, 0x3d6f14dfU, 0x44db8678U,
0xaff381caU, 0x68c43eb9U, 0x24342c38U, 0xa3405fc2U,
0x1dc37216U, 0xe2250cbcU, 0x3c498b28U, 0x0d9541ffU,
0xa8017139U, 0x0cb3de08U, 0xb4e49cd8U, 0x56c19064U,
0xcb84617bU, 0x32b670d5U, 0x6c5c7448U, 0xb85742d0U,
};

```

```

private uint [] Td4 = {
0x52525252U, 0x09090909U, 0x6a6a6a6aU, 0xd5d5d5d5U,
0x30303030U, 0x36363636U, 0xa5a5a5a5U, 0x38383838U,
0xbfbfbfbfU, 0x40404040U, 0xa3a3a3a3U, 0x9e9e9e9eU,
0x81818181U, 0xf3f3f3f3U, 0xd7d7d7d7U, 0xfbfbfbfbU,
0x7c7c7c7cU, 0xe3e3e3e3U, 0x39393939U, 0x82828282U,
0x9b9b9b9bU, 0x2f2f2f2fU, 0xffffffffU, 0x87878787U,
0x34343434U, 0x8e8e8e8eU, 0x43434343U, 0x44444444U,
0xc4c4c4c4U, 0xdedededeU, 0xe9e9e9e9U, 0xcbcbcbcU,
0x54545454U, 0x7b7b7b7bU, 0x94949494U, 0x32323232U,
0xa6a6a6a6U, 0xc2c2c2c2U, 0x23232323U, 0x3d3d3d3dU,
0xeeeeeeeeU, 0x4c4c4c4cU, 0x95959595U, 0x0b0b0b0bU,
0x42424242U, 0xfafafafaU, 0xc3c3c3c3U, 0x4e4e4e4eU,
0x08080808U, 0x2e2e2e2eU, 0xa1a1a1a1U, 0x66666666U,
0x28282828U, 0xd9d9d9d9U, 0x24242424U, 0xb2b2b2b2U,
0x76767676U, 0x5b5b5b5bU, 0xa2a2a2a2U, 0x49494949U,
0x6d6d6d6dU, 0x8b8b8b8bU, 0xd1d1d1d1U, 0x25252525U,
0x72727272U, 0xf8f8f8f8U, 0xf6f6f6f6U, 0x64646464U,
0x86868686U, 0x68686868U, 0x98989898U, 0x16161616U,
0xd4d4d4d4U, 0xa4a4a4a4U, 0x5c5c5c5cU, 0xc0c0c0c0U,
0x5d5d5d5dU, 0x65656565U, 0xb6b6b6b6U, 0x92929292U,
0x6c6c6c6cU, 0x70707070U, 0x48484848U, 0x50505050U,
0xfdfdfdfdU, 0xedededU, 0xb9b9b9b9U, 0xdadadadaU,
0x5e5e5e5eU, 0x15151515U, 0x46464646U, 0x57575757U,
0xa7a7a7a7U, 0x8d8d8d8dU, 0x9d9d9d9dU, 0x84848484U,
0x90909090U, 0xd8d8d8d8U, 0xababababU, 0x00000000U,
0x8c8c8c8cU, 0xbcbcbcbC, 0xd3d3d3d3U, 0x0a0a0a0aU,
0xf7f7f7f7U, 0xe4e4e4e4U, 0x58585858U, 0x50505050U,
0xb8b8b8b8U, 0xb3b3b3b3U, 0x45454545U, 0x06060606U,
0xd0d0d0d0U, 0x2c2c2c2cU, 0x1e1e1e1eU, 0x8f8f8f8fU,
0xcacacacaU, 0x3f3f3f3fU, 0xf0f0f0f0U, 0x20202020U,
0xc1c1c1c1U, 0xafafafafU, 0xbdbdbdbdU, 0x30303030U,
0x01010101U, 0x13131313U, 0x8a8a8a8aU, 0x6b6b6b6bU,
0x3a3a3a3aU, 0x91919191U, 0x11111111U, 0x41414141U,
0x4f4f4f4fU, 0x67676767U, 0xdcddcdcdU, 0xaeaeaeaeU,
0x97979797U, 0xf2f2f2f2U, 0xcfcfcfcfU, 0xcecececeU,
0xf0f0f0f0U, 0xb4b4b4b4U, 0xe6e6e6e6U, 0x73737373U,
0x96969696U, 0xacacacacU, 0x74747474U, 0x22222222U,
0xe7e7e7e7U, 0xadadadadU, 0x35353535U, 0x85858585U,

```

```

0xe2e2e2e2U, 0xf9f9f9f9U, 0x37373737U, 0xe8e8e8e8U,
0x1c1c1c1cU, 0x75757575U, 0xdfdfdfdfU, 0x6e6e6e6eU,
0x47474747U, 0xf1f1f1f1U, 0x1a1a1a1aU, 0x71717171U,
0xd1d1d1d1U, 0x29292929U, 0xc5c5c5c5U, 0x89898989U,
0x6f6f6f6fU, 0xb7b7b7b7U, 0x62626262U, 0x0e0e0e0eU,
0xaaaaaaaaU, 0x18181818U, 0xbebebebeU, 0x1b1b1b1bU,
0xfcfcfcfcU, 0x56565656U, 0x3e3e3e3eU, 0x4b4b4b4bU,
0xc6c6c6c6U, 0xd2d2d2d2U, 0x79797979U, 0x20202020U,
0x9a9a9a9aU, 0xdbdbdbdbU, 0xc0c0c0c0U, 0xfefefefeU,
0x78787878U, 0xcdcdcdcdU, 0x5a5a5a5aU, 0xf4f4f4f4U,
0x1f1f1f1fU, 0xddddddddU, 0xa8a8a8a8U, 0x33333333U,
0x88888888U, 0x07070707U, 0xc7c7c7c7U, 0x31313131U,
0xb1b1b1b1U, 0x12121212U, 0x10101010U, 0x59595959U,
0x27272727U, 0x80808080U, 0xececececU, 0x5f5f5f5fU,
0x60606060U, 0x51515151U, 0x7f7f7f7fU, 0xa9a9a9a9U,
0x19191919U, 0xb5b5b5b5U, 0x4a4a4a4aU, 0x0d0d0d0dU,
0x2d2d2d2dU, 0xe5e5e5e5U, 0x7a7a7a7aU, 0x9f9f9f9fU,
0x93939393U, 0xc9c9c9c9U, 0x9c9c9c9cU, 0xefefefefU,
0xa0a0a0a0U, 0xe0e0e0e0U, 0x3b3b3b3bU, 0x4d4d4d4dU,
0xaeaeaeaeU, 0x2a2a2a2aU, 0xf5f5f5f5U, 0xb0b0b0b0U,
0xc8c8c8c8U, 0xebebebebU, 0xbbbbbbbbU, 0x3c3c3c3cU,
0x83838383U, 0x53535353U, 0x99999999U, 0x61616161U,
0x17171717U, 0x2b2b2b2bU, 0x04040404U, 0x7e7e7e7eU,
0xbabababaU, 0x77777777U, 0xd6d6d6d6U, 0x26262626U,
0xe1e1e1e1U, 0x69696969U, 0x14141414U, 0x63636363U,
0x55555555U, 0x21212121U, 0x0c0c0c0cU, 0x7d7d7d7dU,
};

private uint [] rcon = {
    0x01000000, 0x02000000, 0x04000000, 0x08000000,
    0x10000000, 0x20000000, 0x40000000, 0x80000000,
    0x1B000000, 0x36000000
};

private uint GETU32(byte [] pt, byte i)
{
    return (((uint)(pt)[i] << 24) ^ ((uint)(pt)[i + 1] << 16) ^ ((uint)
        (pt)[i + 2] << 8) ^ ((uint)(pt)[i + 3]));
}

private void PUTU32(ref byte [] ct, int i, uint st)
{
    ct[0 + i] = (byte)((st) >> 24);
    ct[1 + i] = (byte)((st) >> 16);
    ct[2 + i] = (byte)((st) >> 8);
    ct[3 + i] = (byte)(st);
}

private byte [] _PUTU32(uint st)
{
    byte [] xt = new byte [4];
    xt[0] = (byte)((st) >> 24);
    xt[1] = (byte)((st) >> 16);
    xt[2] = (byte)((st) >> 8);
    xt[3] = (byte)(st);
    return xt;
}

```



```

public int KeySetupEnc(ref uint[] rk, byte[] cipherKey, int keyBits)
{
    int i = 0;
    int ri = 0;
    uint temp;

    rk[0] = GETU32(cipherKey, 0);
    rk[1] = GETU32(cipherKey, 4);
    rk[2] = GETU32(cipherKey, 8);
    rk[3] = GETU32(cipherKey, 12);
    if (keyBits == 128)
    {
        while (true)
        {
            temp = rk[3 + ri];
            rk[4 + ri] = rk[0 + ri] ^
                (Te4[(temp >> 16) & 0xff] & 0xff000000) ^
                (Te4[(temp >> 8) & 0xff] & 0x00ff0000) ^
                (Te4[(temp) & 0xff] & 0x0000ff00) ^
                (Te4[(temp >> 24) & 0x000000ff] &
                rcon[i]);
            rk[5 + ri] = rk[1 + ri] ^ rk[4 + ri];
            rk[6 + ri] = rk[2 + ri] ^ rk[5 + ri];
            rk[7 + ri] = rk[3 + ri] ^ rk[6 + ri];
            if (++i == 10)
                return 10;
            ri += 4;
        }
    }

    rk[4] = GETU32(cipherKey, 16);
    rk[5] = GETU32(cipherKey, 20);
    if (keyBits == 192)
    {
        while (true)
        {
            temp = rk[5 + ri];
            rk[6 + ri] = rk[0 + ri] ^
                (Te4[(temp >> 16) & 0xff] & 0xff000000) ^
                (Te4[(temp >> 8) & 0xff] & 0x00ff0000) ^
                (Te4[(temp) & 0xff] & 0x0000ff00) ^
                (Te4[(temp >> 24) & 0x000000ff] &
                rcon[i]);
            rk[7 + ri] = rk[1 + ri] ^ rk[6 + ri];
            rk[8 + ri] = rk[2 + ri] ^ rk[7 + ri];
            rk[9 + ri] = rk[3 + ri] ^ rk[8 + ri];
            if (++i == 8)
            {
                return 12;
            }
            rk[10 + ri] = rk[4 + ri] ^ rk[9 + ri];
            rk[11 + ri] = rk[5 + ri] ^ rk[10 + ri];
            ri += 6;
        }
    }
}

```

```

rk[6] = GETU32(cipherKey, 24);
rk[7] = GETU32(cipherKey, 28);
if (keyBits == 256)
{
    while (true)
    {
        temp = rk[7 + ri];
        rk[8] = rk[0 + ri] ^
            (Te4[(temp >> 16) & 0xff] & 0xff000000) ^
            (Te4[(temp >> 8) & 0xff] & 0x00ff0000) ^
            (Te4[(temp) & 0xff] & 0x0000ff00) ^
            (Te4[(temp >> 24)] & 0x000000ff) ^
            rcon[i];
        rk[9 + ri] = rk[1 + ri] ^ rk[8 + ri];
        rk[10 + ri] = rk[2 + ri] ^ rk[9 + ri];
        rk[11 + ri] = rk[3 + ri] ^ rk[10 + ri];
        if (++i == 7)
        {
            return 14;
        }
        temp = rk[11 + ri];
        rk[12 + ri] = rk[4 + ri] ^
            (Te4[(temp >> 24)] & 0xff000000) ^
            (Te4[(temp >> 16) & 0xff] & 0x00ff0000) ^
            (Te4[(temp >> 8) & 0xff] & 0x0000ff00) ^
            (Te4[(temp) & 0xff] & 0x000000ff);
        rk[13 + ri] = rk[5 + ri] ^ rk[12 + ri];
        rk[14 + ri] = rk[6 + ri] ^ rk[13 + ri];
        rk[15 + ri] = rk[7 + ri] ^ rk[14 + ri];

        ri += 8;
    }
}
return 0;
}

public int KeySetupDec(ref uint[] rk, byte[] cipherKey, int keyBits)
{
    int Nr, i, j;
    int ri = 0;
    uint temp;

    // expanze šifrovacího klíče
    Nr = KeySetupEnc(ref rk, cipherKey, keyBits);

    // převrácení pole rundovních klíčů
    for (i = 0, j = 4 * Nr; i < j; i += 4, j -= 4)
    {
        temp = rk[i]; rk[i] = rk[j]; rk[j] = temp;
        temp = rk[i + 1]; rk[i + 1] = rk[j + 1]; rk[j + 1] = temp;
        temp = rk[i + 2]; rk[i + 2] = rk[j + 2]; rk[j + 2] = temp;
        temp = rk[i + 3]; rk[i + 3] = rk[j + 3]; rk[j + 3] = temp;
    }

    // apply the inverse MixColumn transform to all round keys but the
    first and the last:

```

```

for (i = 1; i < Nr; i++)
{
    ri += 4;
    rk[0 + ri] =
        Td0[Te4[(rk[0 + ri] >> 24)] & 0xff] ^
        Td1[Te4[(rk[0 + ri] >> 16) & 0xff] & 0xff] ^
        Td2[Te4[(rk[0 + ri] >> 8) & 0xff] & 0xff] ^
        Td3[Te4[(rk[0 + ri]) & 0xff] & 0xff];
    rk[1 + ri] =
        Td0[Te4[(rk[1 + ri] >> 24)] & 0xff] ^
        Td1[Te4[(rk[1 + ri] >> 16) & 0xff] & 0xff] ^
        Td2[Te4[(rk[1 + ri] >> 8) & 0xff] & 0xff] ^
        Td3[Te4[(rk[1 + ri]) & 0xff] & 0xff];
    rk[2 + ri] =
        Td0[Te4[(rk[2 + ri] >> 24)] & 0xff] ^
        Td1[Te4[(rk[2 + ri] >> 16) & 0xff] & 0xff] ^
        Td2[Te4[(rk[2 + ri] >> 8) & 0xff] & 0xff] ^
        Td3[Te4[(rk[2 + ri]) & 0xff] & 0xff];
    rk[3 + ri] =
        Td0[Te4[(rk[3 + ri] >> 24)] & 0xff] ^
        Td1[Te4[(rk[3 + ri] >> 16) & 0xff] & 0xff] ^
        Td2[Te4[(rk[3 + ri] >> 8) & 0xff] & 0xff] ^
        Td3[Te4[(rk[3 + ri]) & 0xff] & 0xff];
}
return Nr;
}

//pt velikost 16
public void rijndaelEncrypt(uint[] rk, int Nr, byte[] pt, ref byte[] ct
)
{
    uint s0, s1, s2, s3, t0, t1, t2, t3;
    //int r;
    int ri = 0;

    // pravděpodobně whitening
    s0 = GETU32(pt, 0) ^ rk[0];
    s1 = GETU32(pt, 4) ^ rk[1];
    s2 = GETU32(pt, 8) ^ rk[2];
    s3 = GETU32(pt, 12) ^ rk[3];

    /* kolo 1: */
    t0 = Te0[s0 >> 24] ^ Te1[(s1 >> 16) & 0xff] ^ Te2[(s2 >> 8) & 0xff]
        ^ Te3[s3 & 0xff] ^ rk[4];
    t1 = Te0[s1 >> 24] ^ Te1[(s2 >> 16) & 0xff] ^ Te2[(s3 >> 8) & 0xff]
        ^ Te3[s0 & 0xff] ^ rk[5];
    t2 = Te0[s2 >> 24] ^ Te1[(s3 >> 16) & 0xff] ^ Te2[(s0 >> 8) & 0xff]
        ^ Te3[s1 & 0xff] ^ rk[6];
    t3 = Te0[s3 >> 24] ^ Te1[(s0 >> 16) & 0xff] ^ Te2[(s1 >> 8) & 0xff]
        ^ Te3[s2 & 0xff] ^ rk[7];

    /* kolo 2: */
    s0 = Te0[t0 >> 24] ^ Te1[(t1 >> 16) & 0xff] ^ Te2[(t2 >> 8) & 0xff]
        ^ Te3[t3 & 0xff] ^ rk[8];
    s1 = Te0[t1 >> 24] ^ Te1[(t2 >> 16) & 0xff] ^ Te2[(t3 >> 8) & 0xff]
        ^ Te3[t0 & 0xff] ^ rk[9];
}

```



```

    ^ Te3[t2 & 0xff] ^ rk[35];
/* kolo 9: */
t0 = Te0[s0 >> 24] ^ Te1[(s1 >> 16) & 0xff] ^ Te2[(s2 >> 8) & 0xff]
    ^ Te3[s3 & 0xff] ^ rk[36];
t1 = Te0[s1 >> 24] ^ Te1[(s2 >> 16) & 0xff] ^ Te2[(s3 >> 8) & 0xff]
    ^ Te3[s0 & 0xff] ^ rk[37];
t2 = Te0[s2 >> 24] ^ Te1[(s3 >> 16) & 0xff] ^ Te2[(s0 >> 8) & 0xff]
    ^ Te3[s1 & 0xff] ^ rk[38];
t3 = Te0[s3 >> 24] ^ Te1[(s0 >> 16) & 0xff] ^ Te2[(s1 >> 8) & 0xff]
    ^ Te3[s2 & 0xff] ^ rk[39];
if (Nr > 10)
{
    /* kolo 10: */
    s0 = Te0[t0 >> 24] ^ Te1[(t1 >> 16) & 0xff] ^ Te2[(t2 >> 8) & 0
        xff] ^ Te3[t3 & 0xff] ^ rk[40];
    s1 = Te0[t1 >> 24] ^ Te1[(t2 >> 16) & 0xff] ^ Te2[(t3 >> 8) & 0
        xff] ^ Te3[t0 & 0xff] ^ rk[41];
    s2 = Te0[t2 >> 24] ^ Te1[(t3 >> 16) & 0xff] ^ Te2[(t0 >> 8) & 0
        xff] ^ Te3[t1 & 0xff] ^ rk[42];
    s3 = Te0[t3 >> 24] ^ Te1[(t0 >> 16) & 0xff] ^ Te2[(t1 >> 8) & 0
        xff] ^ Te3[t2 & 0xff] ^ rk[43];
    /* kolo 11: */
    t0 = Te0[s0 >> 24] ^ Te1[(s1 >> 16) & 0xff] ^ Te2[(s2 >> 8) & 0
        xff] ^ Te3[s3 & 0xff] ^ rk[44];
    t1 = Te0[s1 >> 24] ^ Te1[(s2 >> 16) & 0xff] ^ Te2[(s3 >> 8) & 0
        xff] ^ Te3[s0 & 0xff] ^ rk[45];
    t2 = Te0[s2 >> 24] ^ Te1[(s3 >> 16) & 0xff] ^ Te2[(s0 >> 8) & 0
        xff] ^ Te3[s1 & 0xff] ^ rk[46];
    t3 = Te0[s3 >> 24] ^ Te1[(s0 >> 16) & 0xff] ^ Te2[(s1 >> 8) & 0
        xff] ^ Te3[s2 & 0xff] ^ rk[47];
    if (Nr > 12)
    {
        /* kolo 12: */
        s0 = Te0[t0 >> 24] ^ Te1[(t1 >> 16) & 0xff] ^ Te2[(t2 >> 8)
            & 0xff] ^ Te3[t3 & 0xff] ^ rk[48];
        s1 = Te0[t1 >> 24] ^ Te1[(t2 >> 16) & 0xff] ^ Te2[(t3 >> 8)
            & 0xff] ^ Te3[t0 & 0xff] ^ rk[49];
        s2 = Te0[t2 >> 24] ^ Te1[(t3 >> 16) & 0xff] ^ Te2[(t0 >> 8)
            & 0xff] ^ Te3[t1 & 0xff] ^ rk[50];
        s3 = Te0[t3 >> 24] ^ Te1[(t0 >> 16) & 0xff] ^ Te2[(t1 >> 8)
            & 0xff] ^ Te3[t2 & 0xff] ^ rk[51];
        /* kolo 13: */
        t0 = Te0[s0 >> 24] ^ Te1[(s1 >> 16) & 0xff] ^ Te2[(s2 >> 8)
            & 0xff] ^ Te3[s3 & 0xff] ^ rk[52];
        t1 = Te0[s1 >> 24] ^ Te1[(s2 >> 16) & 0xff] ^ Te2[(s3 >> 8)
            & 0xff] ^ Te3[s0 & 0xff] ^ rk[53];
        t2 = Te0[s2 >> 24] ^ Te1[(s3 >> 16) & 0xff] ^ Te2[(s0 >> 8)
            & 0xff] ^ Te3[s1 & 0xff] ^ rk[54];
        t3 = Te0[s3 >> 24] ^ Te1[(s0 >> 16) & 0xff] ^ Te2[(s1 >> 8)
            & 0xff] ^ Te3[s2 & 0xff] ^ rk[55];
    }
}

ri += Nr << 2;
/*
 * poslední kolo
 */

```

```

s0 =
    (Te4[(t0 >> 24)] & 0xff000000) ^
    (Te4[(t1 >> 16) & 0xff] & 0x00ff0000) ^
    (Te4[(t2 >> 8) & 0xff] & 0x0000ff00) ^
    (Te4[(t3) & 0xff] & 0x000000ff) ^
    rk[0 + ri];
PUTU32(ref ct, 0, s0);
s1 =
    (Te4[(t1 >> 24)] & 0xff000000) ^
    (Te4[(t2 >> 16) & 0xff] & 0x00ff0000) ^
    (Te4[(t3 >> 8) & 0xff] & 0x0000ff00) ^
    (Te4[(t0) & 0xff] & 0x000000ff) ^
    rk[1 + ri];
PUTU32(ref ct, 4, s1);
s2 =
    (Te4[(t2 >> 24)] & 0xff000000) ^
    (Te4[(t3 >> 16) & 0xff] & 0x00ff0000) ^
    (Te4[(t0 >> 8) & 0xff] & 0x0000ff00) ^
    (Te4[(t1) & 0xff] & 0x000000ff) ^
    rk[2 + ri];
PUTU32(ref ct, 8, s2);
s3 =
    (Te4[(t3 >> 24)] & 0xff000000) ^
    (Te4[(t0 >> 16) & 0xff] & 0x00ff0000) ^
    (Te4[(t1 >> 8) & 0xff] & 0x0000ff00) ^
    (Te4[(t2) & 0xff] & 0x000000ff) ^
    rk[3 + ri];
PUTU32(ref ct, 12, s3);

}

public void rijndaelDecrypt(uint [] rk, int Nr, byte [] ct, ref byte [] pt
)
{
    uint s0, s1, s2, s3, t0, t1, t2, t3;
    int ri = 0;
    byte [] st0 = new byte [4];

        // předkolo
    s0 = GETU32(ct, 0) ^ rk [0];
    s1 = GETU32(ct, 4) ^ rk [1];
    s2 = GETU32(ct, 8) ^ rk [2];
    s3 = GETU32(ct, 12) ^ rk [3];

    /* kolo 1: */
    t0 = Td0[s0 >> 24] ^ Td1[(s3 >> 16) & 0xff] ^ Td2[(s2 >> 8) & 0xff]
        ^ Td3[s1 & 0xff] ^ rk [4];
    t1 = Td0[s1 >> 24] ^ Td1[(s0 >> 16) & 0xff] ^ Td2[(s3 >> 8) & 0xff]
        ^ Td3[s2 & 0xff] ^ rk [5];
    t2 = Td0[s2 >> 24] ^ Td1[(s1 >> 16) & 0xff] ^ Td2[(s0 >> 8) & 0xff]
        ^ Td3[s3 & 0xff] ^ rk [6];
    t3 = Td0[s3 >> 24] ^ Td1[(s2 >> 16) & 0xff] ^ Td2[(s1 >> 8) & 0xff]
        ^ Td3[s0 & 0xff] ^ rk [7];
    /* kolo 2: */
    s0 = Td0[t0 >> 24] ^ Td1[(t3 >> 16) & 0xff] ^ Td2[(t2 >> 8) & 0xff]
        ^ Td3[t1 & 0xff] ^ rk [8];

```



```

        ^ Td3[t3 & 0xff] ^ rk[34];
s3 = Td0[t3 >> 24] ^ Td1[(t2 >> 16) & 0xff] ^ Td2[(t1 >> 8) & 0xff]
    ^ Td3[t0 & 0xff] ^ rk[35];
/* kolo 9: */
t0 = Td0[s0 >> 24] ^ Td1[(s3 >> 16) & 0xff] ^ Td2[(s2 >> 8) & 0xff]
    ^ Td3[s1 & 0xff] ^ rk[36];
t1 = Td0[s1 >> 24] ^ Td1[(s0 >> 16) & 0xff] ^ Td2[(s3 >> 8) & 0xff]
    ^ Td3[s2 & 0xff] ^ rk[37];
t2 = Td0[s2 >> 24] ^ Td1[(s1 >> 16) & 0xff] ^ Td2[(s0 >> 8) & 0xff]
    ^ Td3[s3 & 0xff] ^ rk[38];
t3 = Td0[s3 >> 24] ^ Td1[(s2 >> 16) & 0xff] ^ Td2[(s1 >> 8) & 0xff]
    ^ Td3[s0 & 0xff] ^ rk[39];
if (Nr > 10)
{
    /* kolo 10: */
    s0 = Td0[t0 >> 24] ^ Td1[(t3 >> 16) & 0xff] ^ Td2[(t2 >> 8) & 0
        xff] ^ Td3[t1 & 0xff] ^ rk[40];
    s1 = Td0[t1 >> 24] ^ Td1[(t0 >> 16) & 0xff] ^ Td2[(t3 >> 8) & 0
        xff] ^ Td3[t2 & 0xff] ^ rk[41];
    s2 = Td0[t2 >> 24] ^ Td1[(t1 >> 16) & 0xff] ^ Td2[(t0 >> 8) & 0
        xff] ^ Td3[t3 & 0xff] ^ rk[42];
    s3 = Td0[t3 >> 24] ^ Td1[(t2 >> 16) & 0xff] ^ Td2[(t1 >> 8) & 0
        xff] ^ Td3[t0 & 0xff] ^ rk[43];
    /* kolo 11: */
    t0 = Td0[s0 >> 24] ^ Td1[(s3 >> 16) & 0xff] ^ Td2[(s2 >> 8) & 0
        xff] ^ Td3[s1 & 0xff] ^ rk[44];
    t1 = Td0[s1 >> 24] ^ Td1[(s0 >> 16) & 0xff] ^ Td2[(s3 >> 8) & 0
        xff] ^ Td3[s2 & 0xff] ^ rk[45];
    t2 = Td0[s2 >> 24] ^ Td1[(s1 >> 16) & 0xff] ^ Td2[(s0 >> 8) & 0
        xff] ^ Td3[s3 & 0xff] ^ rk[46];
    t3 = Td0[s3 >> 24] ^ Td1[(s2 >> 16) & 0xff] ^ Td2[(s1 >> 8) & 0
        xff] ^ Td3[s0 & 0xff] ^ rk[47];
    if (Nr > 12)
    {
        /* kolo 12: */
        s0 = Td0[t0 >> 24] ^ Td1[(t3 >> 16) & 0xff] ^ Td2[(t2 >> 8)
            & 0xff] ^ Td3[t1 & 0xff] ^ rk[48];
        s1 = Td0[t1 >> 24] ^ Td1[(t0 >> 16) & 0xff] ^ Td2[(t3 >> 8)
            & 0xff] ^ Td3[t2 & 0xff] ^ rk[49];
        s2 = Td0[t2 >> 24] ^ Td1[(t1 >> 16) & 0xff] ^ Td2[(t0 >> 8)
            & 0xff] ^ Td3[t3 & 0xff] ^ rk[50];
        s3 = Td0[t3 >> 24] ^ Td1[(t2 >> 16) & 0xff] ^ Td2[(t1 >> 8)
            & 0xff] ^ Td3[t0 & 0xff] ^ rk[51];
        /* kolo 13: */
        t0 = Td0[s0 >> 24] ^ Td1[(s3 >> 16) & 0xff] ^ Td2[(s2 >> 8)
            & 0xff] ^ Td3[s1 & 0xff] ^ rk[52];
        t1 = Td0[s1 >> 24] ^ Td1[(s0 >> 16) & 0xff] ^ Td2[(s3 >> 8)
            & 0xff] ^ Td3[s2 & 0xff] ^ rk[53];
        t2 = Td0[s2 >> 24] ^ Td1[(s1 >> 16) & 0xff] ^ Td2[(s0 >> 8)
            & 0xff] ^ Td3[s3 & 0xff] ^ rk[54];
        t3 = Td0[s3 >> 24] ^ Td1[(s2 >> 16) & 0xff] ^ Td2[(s1 >> 8)
            & 0xff] ^ Td3[s0 & 0xff] ^ rk[55];
    }
}
ri += Nr << 2;

/*

```



```

        * poslední kolo
        */
s0 =
    (Td4[(t0 >> 24)] & 0xff000000) ^
    (Td4[(t3 >> 16)] & 0xff] & 0x00ff0000) ^
    (Td4[(t2 >> 8)] & 0xff] & 0x0000ff00) ^
    (Td4[(t1) & 0xff] & 0x000000ff) ^
    rk[0 + ri];
PUTU32(ref pt, 0, s0);
s1 =
    (Td4[(t1 >> 24)] & 0xff000000) ^
    (Td4[(t0 >> 16)] & 0xff] & 0x00ff0000) ^
    (Td4[(t3 >> 8)] & 0xff] & 0x0000ff00) ^
    (Td4[(t2) & 0xff] & 0x000000ff) ^
    rk[1 + ri];
PUTU32(ref pt, 4, s1);
s2 =
    (Td4[(t2 >> 24)] & 0xff000000) ^
    (Td4[(t1 >> 16)] & 0xff] & 0x00ff0000) ^
    (Td4[(t0 >> 8)] & 0xff] & 0x0000ff00) ^
    (Td4[(t3) & 0xff] & 0x000000ff) ^
    rk[2 + ri];
PUTU32(ref pt, 8, s2);
s3 =
    (Td4[(t3 >> 24)] & 0xff000000) ^
    (Td4[(t2 >> 16)] & 0xff] & 0x00ff0000) ^
    (Td4[(t1 >> 8)] & 0xff] & 0x0000ff00) ^
    (Td4[(t0) & 0xff] & 0x000000ff) ^
    rk[3 + ri];
PUTU32(ref pt, 12, s3);
}

public byte[] ComputeHash(ref byte[] IV, byte[] data)
{
    int Nk = 256 / 32;
    int Nr = Nk + 6;
    uint[] rk = new uint[4 + Nr * 4];
    byte[] výsledek = new byte[16];

    this.KeySetupEnc(ref rk, data, 256);

    this.rijndaelEncrypt(rk, Nr, IV, ref výsledek);

    return(výsledek);
}
}
}

```

6.4 Implementace třídy pro blokovou šifru Skipjack

```

class Skipjack
{
    public const int VELIKOST_KLICE = 10;
    public const int VELIKOST_BLOKU = 8;

```

```

byte[] fTable = new byte[256]
    {0xa3,0xd7,0x09,0x83,0xf8,0x48,0xf6,0xf4,0xb3,0x21,0x15,0x78,0
      x99,0xb1,0xaf,0xf9,
    0xe7,0x2d,0x4d,0x8a,0xce,0x4c,0xca,0x2e,0x52,0x95,0xd9,0x1c,0x4c,0x38,0
      x44,0x28,
    0x0a,0xdf,0x02,0xa0,0x17,0xf1,0x60,0x68,0x12,0xb7,0x7a,0xc3,0xc9,0xfa,0
      x3d,0x53,
    0x96,0x84,0x6b,0xba,0xf2,0x63,0x9a,0x19,0x7c,0xae,0xe5,0xf5,0xf7,0x16,0
      x6a,0xa2,
    0x39,0xb6,0x7b,0x0f,0xc1,0x93,0x81,0x1b,0xee,0xb4,0x1a,0xea,0xd0,0x91,0
      x2f,0xb8,
    0x55,0xb9,0xda,0x85,0x3f,0x41,0xbf,0xe0,0x5a,0x58,0x80,0x5f,0x66,0x0b,0
      xd8,0x90,
      0x35,0xd5,0xc0,0xa7,0x33,0x06,0x65,0x69,0x45,0x00,0x94,0x56,0
        x6d,0x98,0x9b,0x76,
      0x97,0xfc,0xb2,0xc2,0xb0,0xfe,0xdb,0x20,0xe1,0xeb,0xd6,0xe4,0
        xdd,0x47,0x4a,0x1d,
      0x42,0xed,0x9e,0x6e,0x49,0x3c,0xcd,0x43,0x27,0xd2,0x07,0xd4,0
        xde,0xc7,0x67,0x18,
      0x89,0xcb,0x30,0x1f,0x8d,0xc6,0x8f,0xaa,0xc8,0x74,0xdc,0xc9,0
        x5d,0x5c,0x31,0xa4,
      0x70,0x88,0x61,0x2c,0x9f,0x0d,0x2b,0x87,0x50,0x82,0x54,0x64,0
        x26,0x7d,0x03,0x40,
      0x34,0x4b,0x1c,0x73,0xd1,0xc4,0xfd,0x3b,0xcc,0xfb,0x7f,0xab,0
        xc6,0x3c,0x5b,0xa5,
      0xad,0x04,0x23,0x9c,0x14,0x51,0x22,0xf0,0x29,0x79,0x71,0x7e,0
        xff,0x8c,0x0c,0xc2,
      0x0c,0xcf,0xbc,0x72,0x75,0x6f,0x37,0xa1,0xec,0xd3,0x8e,0x62,0
        x8b,0x86,0x10,0xe8,
      0x08,0x77,0x11,0xbe,0x92,0x4f,0x24,0xc5,0x32,0x36,0x9d,0xcf,0
        xf3,0xa6,0xbb,0xac,
      0x5e,0x6c,0xa9,0x13,0x57,0x25,0xb5,0xe3,0xbd,0xa8,0x3a,0x01,0
        x05,0x59,0x2a,0x46};

```

```

public byte[,] tabKlic = new byte[VELIKOST_KLICE, 256];

```

```

// G-Permutace

```

```

public void G(ref int w, int init)
{
    w ^= (int)tabKlic[init, w & 0xff] << 8;
    w ^= (int)tabKlic[(init + 1) % 10, w >> 8];
    w ^= (int)tabKlic[(init + 2) % 10, w & 0xff] << 8;
    w ^= (int)tabKlic[(init + 3) % 10, w >> 8];
}

```

```

// inverze G-Permutace

```

```

public void invG(ref int w, int init)
{
    w ^= (int)tabKlic[(init + 3) % 10, w >> 8];
    w ^= (int)tabKlic[(init + 2) % 10, w & 0xff] << 8;
    w ^= (int)tabKlic[(init + 1) % 10, w >> 8];
    w ^= (int)tabKlic[init, w & 0xff] << 8;
}

```

```

public int ŠifrujBlok(byte[] blok, int pozVstup, byte[] výstup, int
    pozVýstup, int počet)
{
    int w1, w2, w3, w4;
    //byte[] výstup = new byte[8];

    w1 = (blok[pozVstup + 0] << 8) + blok[pozVstup + 1];
    w2 = (blok[pozVstup + 2] << 8) + blok[pozVstup + 3];
    w3 = (blok[pozVstup + 4] << 8) + blok[pozVstup + 5];
    w4 = (blok[pozVstup + 6] << 8) + blok[pozVstup + 7];

    //pravidlo A
    G(ref w1, 0); w4 ^= w1 ^ 1;
    G(ref w4, 4); w3 ^= w4 ^ 2;
    G(ref w3, 8); w2 ^= w3 ^ 3;
    G(ref w2, 2); w1 ^= w2 ^ 4;
    G(ref w1, 6); w4 ^= w1 ^ 5;
    G(ref w4, 0); w3 ^= w4 ^ 6;
    G(ref w3, 4); w2 ^= w3 ^ 7;
    G(ref w2, 8); w1 ^= w2 ^ 8;

    //pravidlo B
    w2 ^= w1 ^ 9; G(ref w1, 2);
    w1 ^= w4 ^ 10; G(ref w4, 6);
    w4 ^= w3 ^ 11; G(ref w3, 0);
    w3 ^= w2 ^ 12; G(ref w2, 4);
    w2 ^= w1 ^ 13; G(ref w1, 8);
    w1 ^= w4 ^ 14; G(ref w4, 2);
    w4 ^= w3 ^ 15; G(ref w3, 6);
    w3 ^= w2 ^ 16; G(ref w2, 0);

    //pravidlo A
    G(ref w1, 4); w4 ^= w1 ^ 17;
    G(ref w4, 8); w3 ^= w4 ^ 18;
    G(ref w3, 2); w2 ^= w3 ^ 19;
    G(ref w2, 6); w1 ^= w2 ^ 20;
    G(ref w1, 0); w4 ^= w1 ^ 21;
    G(ref w4, 4); w3 ^= w4 ^ 22;
    G(ref w3, 8); w2 ^= w3 ^ 23;
    G(ref w2, 2); w1 ^= w2 ^ 24;

    //pravidlo B
    w2 ^= w1 ^ 25; G(ref w1, 6);
    w1 ^= w4 ^ 26; G(ref w4, 0);
    w4 ^= w3 ^ 27; G(ref w3, 4);
    w3 ^= w2 ^ 28; G(ref w2, 8);
    w2 ^= w1 ^ 29; G(ref w1, 2);
    w1 ^= w4 ^ 30; G(ref w4, 6);
    w4 ^= w3 ^ 31; G(ref w3, 0);
    w3 ^= w2 ^ 32; G(ref w2, 4);

    výstup[pozVýstup + 0] = (byte)(w1 >> 8); výstup[pozVýstup + 1]
        = (byte)w1;
    výstup[pozVýstup + 2] = (byte)(w2 >> 8); výstup[pozVýstup + 3]
        = (byte)w2;
    výstup[pozVýstup + 4] = (byte)(w3 >> 8); výstup[pozVýstup + 5]
        = (byte)w3;
}

```

```

        výstup[pozVýstup + 6] = (byte)(w4 >> 8); výstup[pozVýstup + 7]
            = (byte)w4;

        return počet;
    }

    public int DešifrujBlok(byte[] blok, int pozVstup, byte[] výstup, int
        pozVýstup, int počet)
    {
        int w1, w2, w3, w4;

        w1 = (blok[pozVstup + 0] << 8) + blok[pozVstup + 1];
        w2 = (blok[pozVstup + 2] << 8) + blok[pozVstup + 3];
        w3 = (blok[pozVstup + 4] << 8) + blok[pozVstup + 5];
        w4 = (blok[pozVstup + 6] << 8) + blok[pozVstup + 7];

        // pravidlo A
        invG(ref w2, 4); w3 ^= w2 ^ 32;
        invG(ref w3, 0); w4 ^= w3 ^ 31;
        invG(ref w4, 6); w1 ^= w4 ^ 30;
        invG(ref w1, 2); w2 ^= w1 ^ 29;
        invG(ref w2, 8); w3 ^= w2 ^ 28;
        invG(ref w3, 4); w4 ^= w3 ^ 27;
        invG(ref w4, 0); w1 ^= w4 ^ 26;
        invG(ref w1, 6); w2 ^= w1 ^ 25;

        // pravidlo B
        w1 ^= w2 ^ 24; invG(ref w2, 2);
        w2 ^= w3 ^ 23; invG(ref w3, 8);
        w3 ^= w4 ^ 22; invG(ref w4, 4);
        w4 ^= w1 ^ 21; invG(ref w1, 0);
        w1 ^= w2 ^ 20; invG(ref w2, 6);
        w2 ^= w3 ^ 19; invG(ref w3, 2);
        w3 ^= w4 ^ 18; invG(ref w4, 8);
        w4 ^= w1 ^ 17; invG(ref w1, 4);

        // pravidlo A
        invG(ref w2, 0); w3 ^= w2 ^ 16;
        invG(ref w3, 6); w4 ^= w3 ^ 15;
        invG(ref w4, 2); w1 ^= w4 ^ 14;
        invG(ref w1, 8); w2 ^= w1 ^ 13;
        invG(ref w2, 4); w3 ^= w2 ^ 12;
        invG(ref w3, 0); w4 ^= w3 ^ 11;
        invG(ref w4, 6); w1 ^= w4 ^ 10;
        invG(ref w1, 2); w2 ^= w1 ^ 9;

        // pravidlo B
        w1 ^= w2 ^ 8; invG(ref w2, 8);
        w2 ^= w3 ^ 7; invG(ref w3, 4);
        w3 ^= w4 ^ 6; invG(ref w4, 0);
        w4 ^= w1 ^ 5; invG(ref w1, 6);
        w1 ^= w2 ^ 4; invG(ref w2, 2);
        w2 ^= w3 ^ 3; invG(ref w3, 8);
        w3 ^= w4 ^ 2; invG(ref w4, 4);
        w4 ^= w1 ^ 1; invG(ref w1, 0);
    }

```

```

        výstup[pozVýstup + 0] = (byte)(w1 >> 8); výstup[pozVýstup + 1]
            = (byte)w1;
        výstup[pozVýstup + 2] = (byte)(w2 >> 8); výstup[pozVýstup + 3]
            = (byte)w2;
        výstup[pozVýstup + 4] = (byte)(w3 >> 8); výstup[pozVýstup + 5]
            = (byte)w3;
        výstup[pozVýstup + 6] = (byte)(w4 >> 8); výstup[pozVýstup + 7]
            = (byte)w4;

        return počet;
    }

    //klic je pole byte o velikosti 10
    public void InicKlic(byte[] klic)
    {
        for (int i = 0; i < VELIKOST_KLICE; i++)
        {
            for (int j = 0; j < 256; j++)
            {
                tabKlic[i, j] = fTable[j ^ klic[i]];
            }
        }
    }
}

```