

1. Spočíst CRC pro: zpráva "0" a zpráva "1", polynom  $x^4+x+1$ . Uvést obecné vzorce.

CRC

zpráva / polynom

$R(x) = M(x) / G(x)$   $x^4+x+1$

$T(x) = M(x) + R(x)$  ZBITEK

$T(x) / G(x) \Rightarrow 0$  JE TO DOBRĚ  
1 CHYBA

DOESÍLANÁ ZPRÁVA

"0"  
 $T(x) = 0 | 0000$

"1"  
 $T(x) = 1 | 0011$

0000 }  
10011 }

$N-1$  DETEKUJE  
 $\frac{N}{2}$  OPRAVUJE

$R(x) = M(x) * x^n \% G(x)$   
 $T(x) = M(x) * x^n + R(x)$

2. Zařízení DTE a DCE, jak propojí dvě zařízení DTE. Null modem.

DTE / DCE

DTE: POČ. (KONCOVÉ ZAŘÍZENÍ DATOVÉHO OKRUHU)

DCE: MODEM (UKONČOVACÍ ZAŘÍZENÍ DATOVÉHO OKRUHU)

KOMUNIKAČNÍ SÍŤ

MODEM - MODULÁTOR/DEMODULÁTOR  
- UPRAVUJE ČÍSLICOVÝ SIGNÁL DO PODOBY SHODNÉ PRO PŘENOS KOMUNIKAČNÍ SÍŤÍ

NULL MODEM - PROPOJOVACÍ KABEL

PŘÍPOJENÍ DTE/DCE  
SIGNÁLY: VYSÍLANÁ DATA - FxD  
PŘÍJMANÁ DATA - RxD  
DSR  
DTR  
CTS

PROPOJENÍ DVOU PC

3. Co je to OPAKOVAČ, HUB, MOST, SMĚROVAČ, BRÁNÁ.

**OPAKOVAČ** - Opakovač je obousměrný číslicový zesilovač. Používáme jej pouze jako prostředek pro zvětšení vzdálenosti, již jsme schopni lokální síti obsáhnout. Nejedná se tedy v pravém smyslu slova o propojení dvou různých lokálních sítí, ale o tvorbu jedné větší lokální sítě z menších částí. Další možnou funkcí opakovače je propojení dvou částí lokální sítě, pracující s různými kabely.

**HUB** - je aktivní prvek počítačové sítě, který umožňuje její větvení. Chová se jako opakovač. To znamená, že veškerá data, která přijdou na jeden z portů (zásuvek), zkopíruje na všechny ostatní porty, bez ohledu na to, kterému portu (počítači a IP adrese) data náleží. To má za následek, že všechny počítače v síti „vidí“ všechna síťová data a u větších sítí to znamená zbytečné přetěžování těch segmentů, kterým data ve skutečnosti nejsou určena.

**MOST** – spojuje dvě části sítě na druhé (linkové) vrstvě referenčního modelu ISO/OSI. Most je pro protokoly vyšších vrstev transparentní (neviditelný), odděluje provoz různých segmentů sítě a tím zmenšuje i zatížení sítě. Most odděluje provoz dvou segmentů sítě tak, že si ve své paměti RAM sám sestaví tabulku MAC (fyzických) adres a portů, za kterými se dané adresy nacházejí. Leží-li příjemce ve stejném segmentu jako odesílatel, most rámce do jiných částí sítě neodešle. V opačném případě je odešle do příslušného segmentu v nezměněném stavu.

**PŘEPÍNAČ** - je aktivní síťový prvek, propojující jednotlivé prvky sítě. Switch obsahuje větší či menší množství portů (až několik stovek), na něž se připojují síťová zařízení nebo části sítě. Na rozdíl od HUBu neposílá přijatá data na všechny porty, ale pouze na ty, kterým data patří.

**SMĚROVAČ** - je v počítačových sítích aktivní síťové zařízení, které procesem zvaným routování přeposílá datagramy směrem k jejich cíli. Routování probíhá na třetí vrstvě referenčního modelu ISO/OSI (síťová vrstva). Netechnicky řečeno, router spojuje dvě sítě a přenáší mezi nimi data. Router se podstatně liší od switche (přepínače), který spojuje počítače v místní síti. Rozdílné funkce routerů a switchů si lze představit jako switche coby silnice spojující všechna města ve státě a routery coby hraniční přechody spojující různé země.

**BRÁNA** - je obvykle kombinací softwaru a hardwaru, který propojuje dvě různé sítě pracující pod různými protokoly. Brány pracují zpravidla na síťové vrstvě nebo ještě výše. Některé brány kromě vlastního přenosu dat z jedné sítě do jiné zabezpečují současně s přenosem také převod do jiného protokolu; takovými branám se říká aplikační brány. Někdy se pojem brána používá i v situacích, kdy se neprovádí žádný převod mezi protokoly, ale kdy se data pouze přenesou z jedné sítě do jiné. Takovouto bránu tvoří software a hardware, který propojuje dvě různé sítě.

#### 4. Vysvětlit syndrom hloupého okénka

Při výměně segmentů nestejné velikosti může dojít k syndromu hloupého okna způsobeného odesílatelem, či příjemcem. V případě odesílatele tento problém nastává tehdy, když posílá malé segmenty dat, i když je možno počkat a následně odeslat větší objem dat v jednom segmentu. U příjemce syndrom hloupého okna nastává v případech, když v potvrzovacích segmentech ohlašuje malé velikosti svého dostupného okna, i když by bylo možno počkat a ohlásit větší velikost. Samotné zpožděné doručování potvrzování a Naglův algoritmus tomuto problému přímo nezabrání, ale specifikace protokolu TCP obsahuje posloupnost kroků, jak řešit odesílání dat a potvrzení tak, aby problému s „hloupým oknem“ nedocházelo. Zasílání krátkých segmentů dat vede k velmi neefektivnímu využití přenosového pásma, kde se navíc velká část spotřebuje pouze na režii samotného protokolu.

#### 5. Co jsou sítě Personal Space Communication IEEE 802.15.8 Napojení na 3G sítě.

Hlavní vlastnosti:

čisté řešení, není třeba kombinované řešení  
dynamické školování velkého rozsahu (100Kb/s až 50Mb/s, dosah do 30m)  
rychlá synchronizace a připojování (rychlé vyhledávání sousedů a odpojování)  
asymetrické připojení

PSC aplikace:

přízpůsobení pro smartphone (lokalizační služby, načítání dat přístupových bodů, ...)  
bezdrátová interakce se všemi zařízeními v osobním prostoru (zvuk/video, Voip, web camera, ...)  
zajišťuje pomalou i rychlou komunikaci (ovládání a řízení + prohlížení videa

6. Co je to reverse path forwarding? Nakreslit strom.

**REVERSE PATH FORWARDING (RPF)**

- POSÍLÁM POLE ZPĚTNÉ CESTY

**HUSTÁ SÍŤ**

- ZPRÁVU POSÍLÁM VŠEM  
 - SMĚROVAČE ODMÍTANÍ PŘENOS  
 - ZAPLAVOVÉ SMĚROVÁNÍ  
 ⇒ DOSTRANĚNÍ SMYČEK

**RPF**

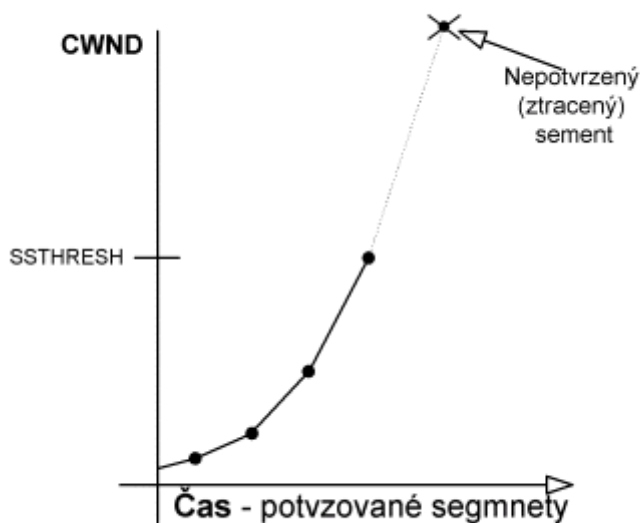
- ZAPLAVOVÉ - POSÍLÁM VŠEM (DO VŠECH SMĚRŮ), KROM TOHO, ODKUD JSEM PŘIJAL

- TECHNIKA SKUP. VYSÍLÁNÍ, PŘI KTERÉ JE DATAGRAM SMĚROVÁN NA VŠECHNA VÝSTUPNÍ ROZHRANÍ MIMO ROZHRANÍ, KTERÝM BÝL PŘIJAT JE POUŽITO K VYSÍLÁNÍ UNICAST DATAGRAMU PRO ZDROJ SMĚROVÉHO VYSÍLÁNÍ

7. Pomalý start

- při zřizování nového TCP spojení možnost skokového nárůstu zátěže, zahlcení sítě a zneprůchodnění všech (i již navázaných) spojení.
- principem je přizpůsobení rychlosti vysílání segmentů do sítě rychlosti přicházejících ACK
- používá se jen pro spojení mimo LAN

Vysílač upravuje šířku vysílacího okna (CWND, "Congestion Window"), ta se udržuje v bajtech. Také udržuje hodnotu SSTHRESH, což je hodnota velikosti CWND, od které již začíná hrozit zahlcení. Cílem je udržovat CWND blízko nad hodnotou SSTHRESH, kde však ještě nedochází k zahlcení.



## 8. Protokol HTTP, GET, POST, COOKIES

PROTOKOL HTTP

URL  
 $\langle \text{schema} \rangle : // \langle \text{jmeno} \rangle : \langle \text{heslo} \rangle @ \langle \text{stroj} \rangle : \langle \text{port} \rangle // \langle \text{cesta\_k\_souboru} \rangle$   
 ? (parametry)

GET  
 POST  
 HEAD  
 PUT  
 DELETE  
 OPTION

TYTO SE UCHITLÍ A POUŽÍVÁJÍ SE

VÝZVANA ZÁHLAVÍ DOKUMENTU

- PŘI POUŽITÍ GET SE VEŠKERÁ FORM. DATA PŘEDAJÍ JAKO SOUČÁST URL ZA OTAZNÍKEM
- PŘI POUŽITÍ POST SE PŘEDAJÍ V TĚLE DOŽADU, TAKŽE V URL NEJSOU VIDĚT
- POKUD SE PŘEDANÁ DATA MAJÍ CHÁPAT JAKO PARAMETRY STRÁNKY (PŘ. 115 ČLÁNKU) POUŽIJU GET JINAK POST

COOKIES - JSOU MALÉ TEXTOVÉ SOUBORY VYTVAŘENÉ WEB. SERVEREM A UKLÁDANÉ VE VAŠEM PC PROSTŘEDNICTVÍM PROHLÍŽEČE. KODĚ SE PŘEDĚJÍ VRÁTÍTE NA STEJNOU STRÁNKU, PROHLÍŽEČ PŘEĚ ULOŽENOU COOKIE ZPĚT A SERVER ZÍSKÁ VŠECHNY INFO, KTERÉ SI U VÁS PŘEDTÍM ULOŽIL, TAKTO COOKIES UMOŽŇUJÍ OČÍST JEDNOTLIVÉ UŽIVATELE.

## 9. Co je to SNMP? Jaký je rozdíl mezi jednoduchými objekty a sloupci tabulky

Je součástí sady internetových protokolů. Slouží potřebám správy sítí. Umožňuje průběžný sběr nejrůznějších dat pro potřeby správy sítě, a jejich následné vyhodnocování. Na tomto protokolu je dnes založena většina prostředků a nástrojů pro správu sítě. Má tři verze: druhá obsahuje navíc autentizaci a třetí šifrování. Nejvíce zařízení podporuje druhou verzi.

MANAGEMENT SÍTÍ

Monitorování sítě

SNMP - Simple Network Management Protocol (v1, v2, v3)

Monitorovací stanice

Agent

Zobrazuje data

zachycuje data

SNMP

get →  
 ← get-response

data - chápeme jako objekty, mají OID - číslo, hierarchické uspořádání

oid →  
 ← get-response

ISO } strom identifikatoru  
 CCITT/ITU }

- pro management slouzi ISO

Protokol

get - cteni hodnoty

set - zapis hodnoty

get\_response - odpoved

get\_next

trap - asynchroni zprava

PE

get 136.1.2.1.1.0, (jmeno systemu)

get\_response 13.6.1.2.1.1.0 | router u401  
 OID                      hodnota

identifikator objektu - instance OID  
 OID                      OID.0

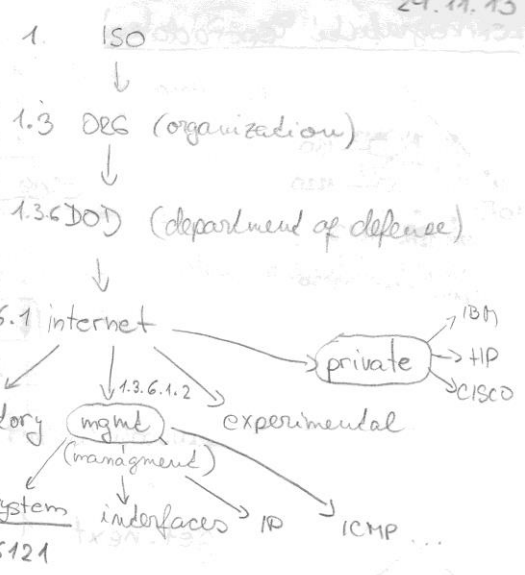
Prace s tabulkami

ARP tabulka

fyzicka adr.	sitova adr.	interface
CD:AB:CD:01:02:03	147.228.67.1	1

SQL: select ... where <MEMO=JAN>

SNMP: OID.index1.index2...                      OID.147.228.67.1.1



## Práce s protokolem SNMP

- modif. stanice periodicky či specifikovanou proměnnou

- zpracování asynchronické zprávy (trap)

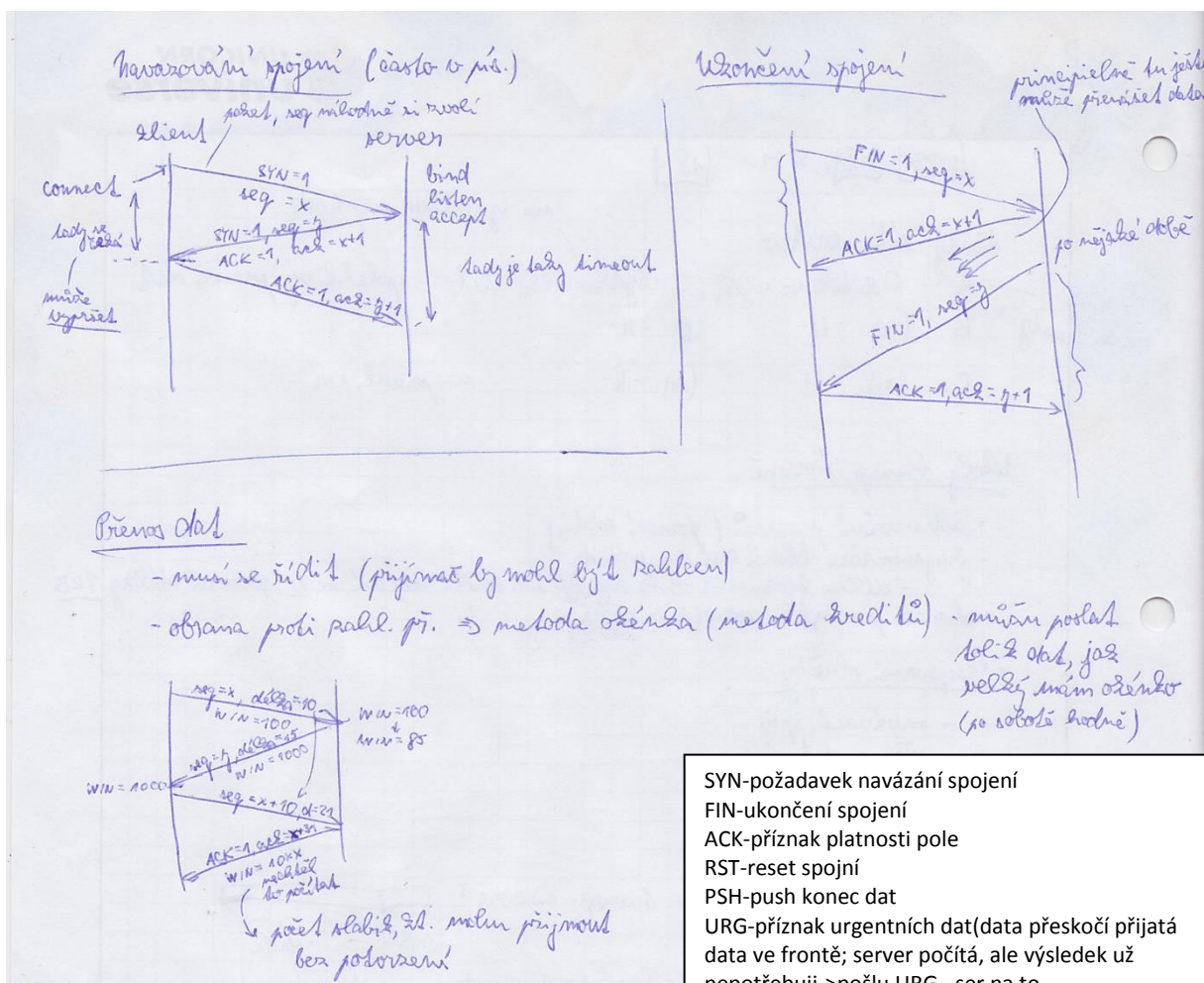
Agent zjistí - studený start

- teplý start

- nahrazení / složení rozhraní, ...

} sám pošle modif. stanici zprávu

10. TCP navázání spojení, ukončení spojení, přenos dat, nakreslit komunikace. Co jsou to urgentní data, kde se používají a jak se přenáší? Jak se řeší v TCP data přicházející z klávesnice a myši.



- SYN-požadavek navázání spojení
- FIN-ukončení spojení
- ACK-příznak platnosti pole
- RST-reset spojení
- PSH-push konec dat
- URG-příznak urgentních dat (data přeskočí přijatá data ve frontě; server počítá, ale výsledek už nepotřebují->pošlu URG „ser na to,,

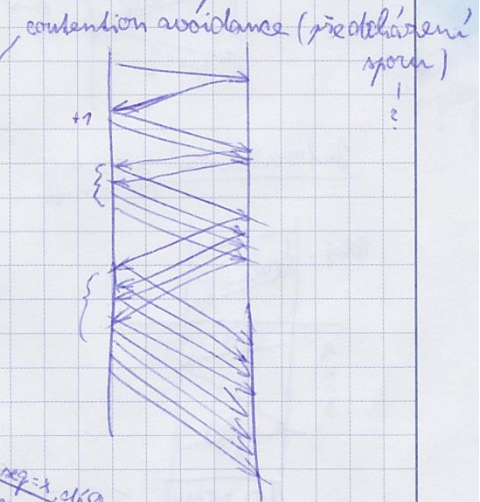
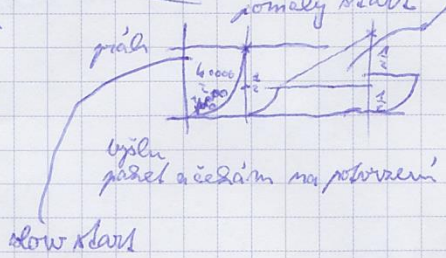
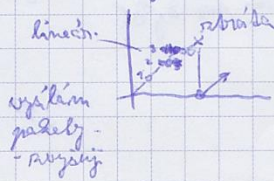
Nejdřív pošleš jednu klávesu, s nějakým bitem, který zajistí, aby tam nebyla taková režie a než ti dojde potvrzení o doručení, tak se naplní buffer se zbývajícími klávesy a ty se pak pošlou v jedné zprávě.

# Obrana proti záhlcení

explicitní - přenáší se příznaky o záhlcení sítě  
 (každý směrovací má fronty a jistěže dojde k záhl. - požadavky  
 fronty záhl. v rámci

implicitní metody - provádí se bezlování přichodnosti sítě  
 - detekce záhlcení = zbráda paketů

## Metody řešení záhlcení sítě

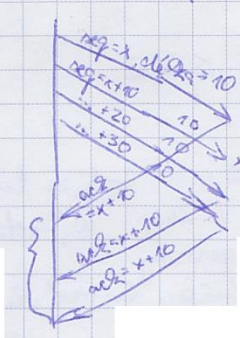


## detekce záhlcení sítě

timeout  
 protokol { T.O. prechodu ACK  
 duplicitní potvrzení

2 obydli se toho odnesli:  
 → běží po z úroveň

řázení mezi 2 stránkami  
 řázení množství dat přenesených  
 končí (záhlcení)



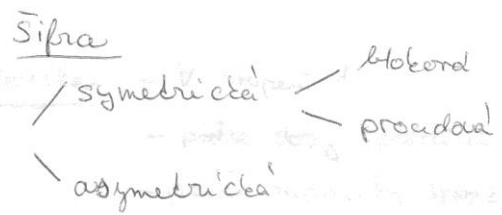
11. Chceme poslat zprávu prostřednictvím symetrického šifrování a ověřit nepopiratelnost zprávy. Popište, jak bude vypadat komunikace s využitím symetrického, asymetrického šifrování a kryptografického kontrolního součtu (hash funkce). Určete jaký klíč, je jaký. man-in-the-middle, certifikát

9.

22.11.

# Šifrování a bezpečnost

Simon Singh: Kniha kódů a šifer

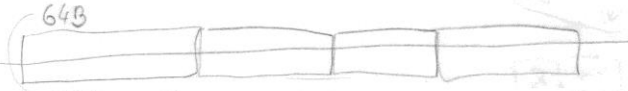


Šifrování = převod otevřeného textu na šifrovaný text s

použitím funkce a klíče

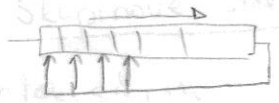
- funkce je veřejně známá
- klíč je utajovaný

## Symetrické blokové šifrování

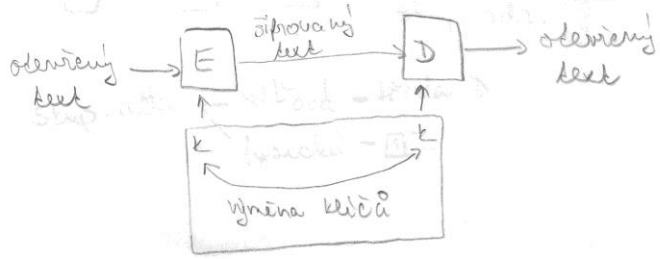


šifruje se každý blok

## Proudové šifrování



## Symetrické šifrování

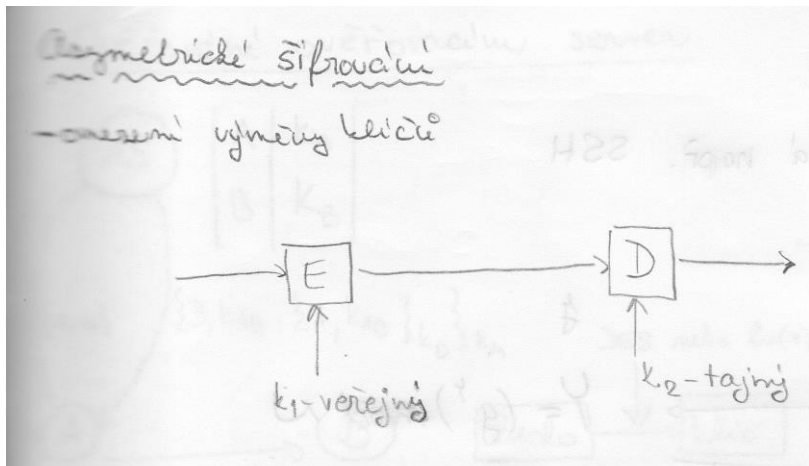


Symetrické - k šifrování a dešifrování se používá stejný klíč - takže např. existuje pouze jeden pro daný přenos. Takový způsob šifrování by měl být o dost rychlejší, než asymetrické. Velký problém tohoto ale je, jediný klíč - tzn. dostane se k němu lump a může jak dešifrovat komunikaci, tak i šifrovat falešné zprávy.

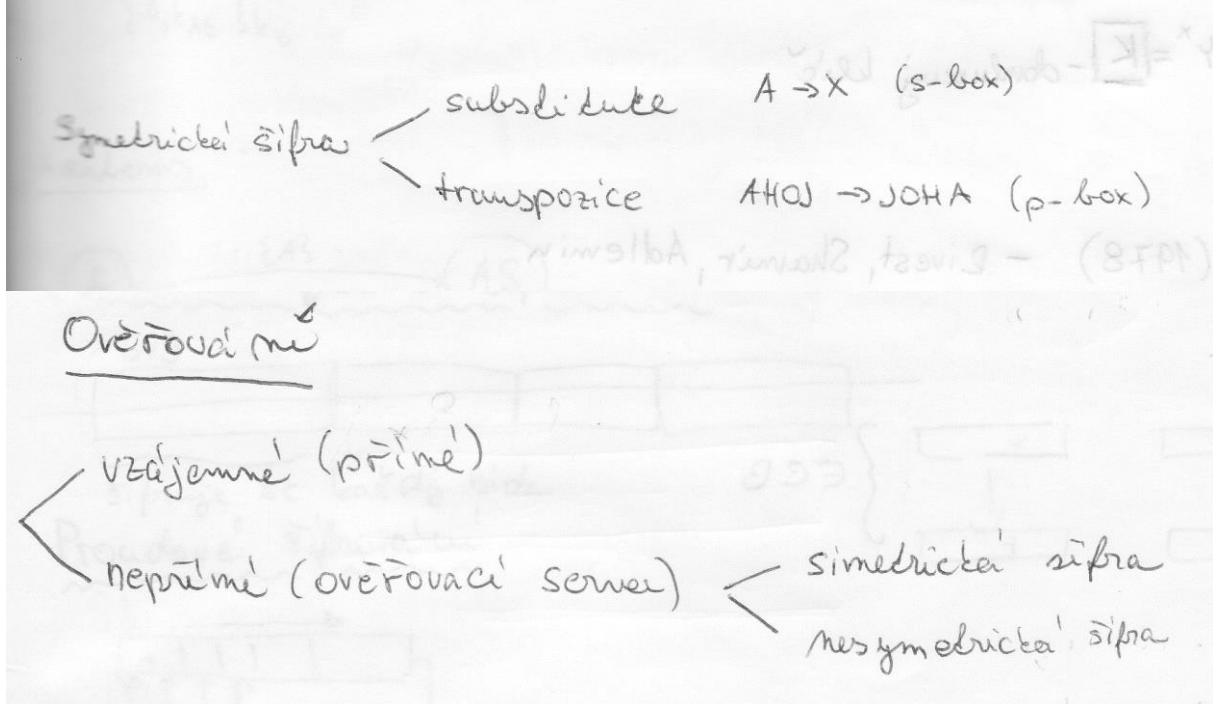
Asymetrické oproti tomu využívá dvou klíčů. Jeden je veřejný a druhý je soukromý. K veřejnému mají přístup všichni a slouží primárně k šifrování zpráv, které se mají směřovat k příjemci, který vlastní soukromý klíč. Takže taková komunikace vypadá asi takto: chci přijímat šifrované zprávy, vygeneruji si dva klíče a jeden pustím do oběhu - tzn. k mému soukromému by se neměl nikdo dostat a lze tedy toto šifrování považovat za bezpečné. Nevýhodou je malá rychlost a tak se to používá zejména k předání klíčů symetrického šifrování.

Takže komunikace z toho zadání jak jsme měli v písemce: Chci použít symetrické šifrování, ale potřebuji způsob, jak dostat klíč k tomu druhému, se kterým budu komunikovat. Použiji tedy asymetrické šifrování pouze k předání klíčů. Když máme oba klíče můžeme šifrovat symetricky.





Digitální podpis (hash, kontrolní součet všechno je to jeden pojem doufám) - k ověření pravosti odesílatele zprávy a konzistence zprávy (jestli do ní nepřipsal něco lump). Do zprávy přidám digitální podpis určitého formátu a tento podpis zašifruji svým SOUKROMÝM klíčem. Lze ho tedy dešifrovat klíčem veřejným, ke kterému mají přístup všichni - tak lze tedy zjistit, že podpis je v pořádku, zároveň ho ale nikdo nemůže modifikovat kvůli tomu, že je šifrovaný klíčem, který má pouze autor tohoto podpisu.

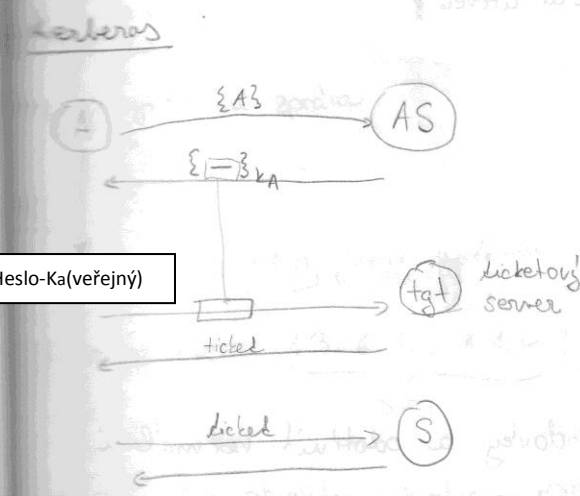
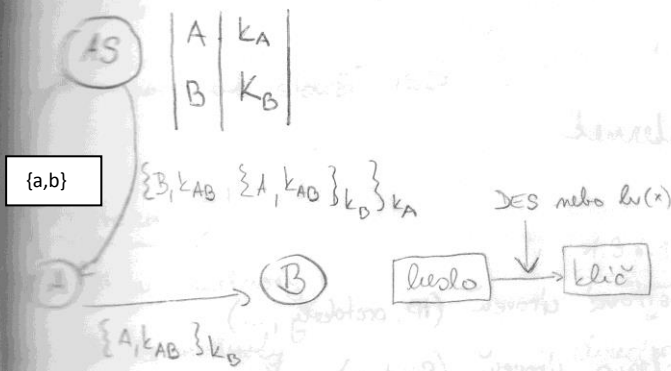


Kryptografická hašovací funkce je v kryptografii hašovací funkce s takovými vlastnostmi, které umožňují její použití v aplikacích zabezpečení informací, jako například autentizace nebo zaručení integrity zprávy. Kryptografická hašovací funkce je používána pro ochranu proti úmyslnému poškození dat a v dalších kryptografických aplikacích.

Známé hashovací funkce: SHA-1 a SHA-2

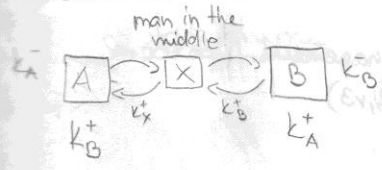
Certifikát je datová struktura (řetězec bitů) pomocí které se zveřejňují údaje o uživateli a zejména uživatelův veřejný šifrovací klíč (v případě RSA šifer). Certifikát je elektronicky podepsán (ověřen) certifikační autoritou. Z certifikátu je možné získat veřejný šifrovací klíč uživatele, který je možné použít k prokazování totožnosti uživatele. V případě, že certifikát obsahuje šifrovací klíč určený také k šifrování dat, pak je možné i tento klíč z certifikátu použít k šifrování dat odesílaných uživateli. Certifikát se často přirovnává k občanskému průkazu.

Ověřování ověřovací server



Heslo-Ka (veřejný)

Ověřování - veřejný klíč



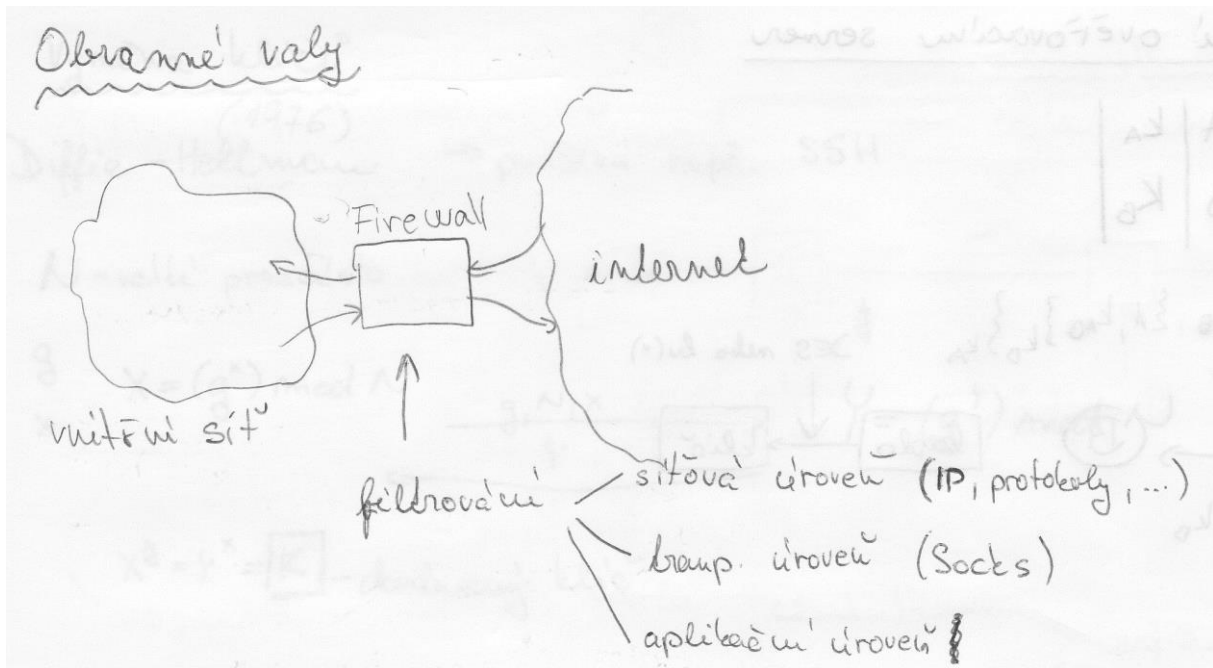
Certifikát

- obsahuje můj veřejný klíč

$\{K_A^+\}_{K_{AC}^-} = x \rightarrow \{h(x)\}_{K_{AC}^-}$

ruční dalsí identif.  
data + časová známka

veřejný klíč  
certifikační  
autorita



12. Nakreslete TCP/IP zásobník a zařaďte protokoly a ve stručnosti je popište.

### 1. TCP/IP zásobník

#### Aplikační vrstva

- DNS, BOOTP, DHCP, FTP, Telnet, SMTP, SSH

#### Transportní vrstva

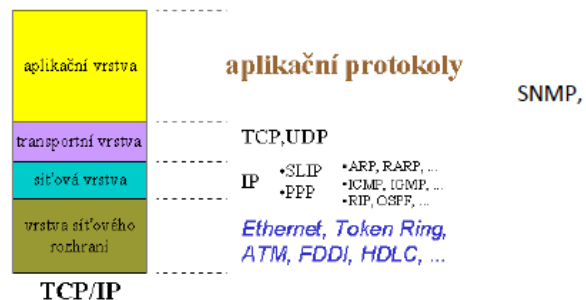
- TCP, UDP

#### Síťová vrstva

- IP, ARP, ICMP, IGMP

#### Přenosová vrstva

- Ethernet, HDLC



**DHCP** (Dynamic Host Configuration Protocol) – obdoba BOOTP, modernější, nepoužívá statické konfigurace (při každém připojení do sítě může uzel obdržet jinou adresu), umožňuje dynamickou změnu nastavení uzlu

**BOOTP** (Bootstrap Protocol) – pracuje nad UDP, slouží k získání IP adresy a dalších parametrů potřebných pro zapojení uzlu do sítě; získání síťového nastavení pro provoz uzlu

**Telnet** (Telecommunication Network) - pomocí stejnojmenné aplikace umožňuje uživateli připojení ke vzdálenému počítači, spojení typu klient-server protokolem TCP (duplexní spojení)

**Ethernet** – metoda náhodného přístupu, sběrníková nebo hvězdicová topologie, rozlehlost stovky metrů až několik km, nejrozšířenější lokální síť, distribuovaná a neřízená metoda přístupu

**FTP** (File Transport Protocol) – přenos souborů, přístup ke vzdálenému serveru

**DNS** (Domain Name System) – převod jména na adresu a opačně, poskytuje id další informace

**UDP** (User Datagram Protocol) – nespojované služby, nepotvrzované

**TCP** (Transport Control Protocol) – spojované služby, potvrzované, obnova po chybě

**ICMP** (Internet Control Message Protocol) – přenos zpráv o chybách, test dosažitelnosti vzdáleného uzlu, přenos parametrů, synchronizace času

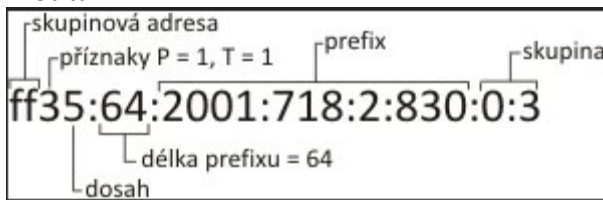
**IGMP** (Internet Group Management Protokol) – je protokol, který rozšiřuje požadavky na implementaci protokolu IP (IPv4) o podporu IP multicastu. Využívá se pro dynamické přihlašování a odhlašování ze skupiny u multicastového routeru ve své lokální síti. IGMP protokol řeší i situaci, kdy jsou v síti připojeny dva a více multicastových routerů, protože pak by mohlo dojít v síti k šíření nadbytečných informací.

**ARP** (Address Resloution protokol) – převod síťové adresy na fyzickou

**IP** (Internet Protocol) – nespojovaný protokol, nepotvrzované služby, přenáší pakety a směřuje je podle cílové adresy

### 13. IPv6 - jak vypadá záhlaví IPv6

128bitů



Základní záhlaví IPv6 protokolu

8		8		8		8		bitů
verze	třída provozu	značka toku						
délka dat		další záhlaví		max. skoků				
adresa odesilatele								
cílová adresa								

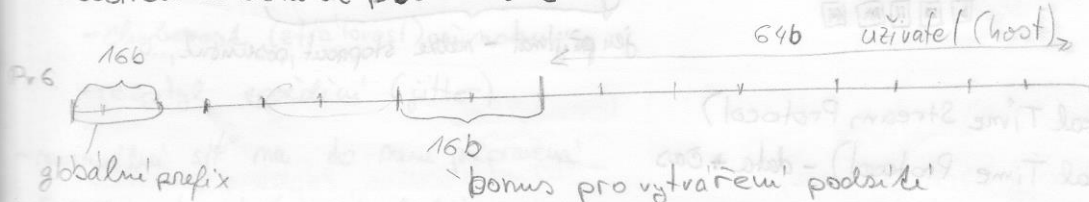
## IPv6

- 128bitů - počet: kolik adres připadá má  $m^2$

- DNS - klíč pro IPv6 je AAAA

- zredukovaná zařazení ve směrovacích tabulkách z 80 000 (IPv4) na cca max 8000 (IPv6)

- rozšíření adresního prostoru o  $2^{96}$



3b = typ adresy

16b = pro glob. poskytovatele

- neexistuje broadcast, loopback (localhost)  $:::1$

- v IPv6 neexistuje protokol ARP (příklad MAC  $\leftrightarrow$  IP)

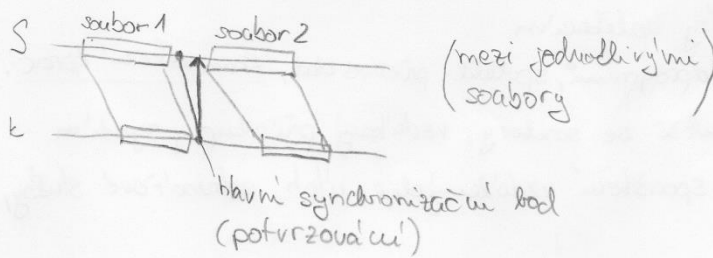
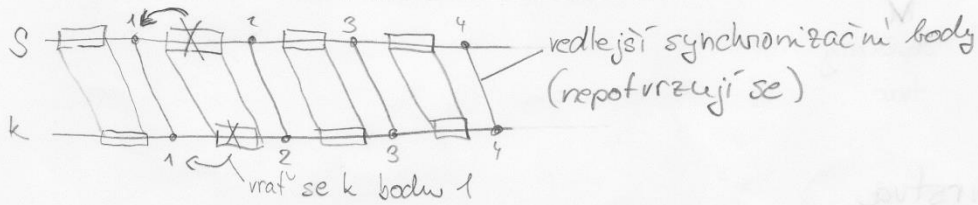
- IPv6 v URL: [http://\[IPv6\]](http://[IPv6])

14. Relační úroveň, hlavní a vedlejší synchronizační body.

Relační vrstva

- řeší se problém: co s výpadkem transportního spojení?
- $\exists$  transportní spojení
- $\exists$  relační spojení
- vztahy 1:1 (T:R) - např. přenos 1 HTML stránky v rámci HTTP protokolu
- 1:N (T:R) - navázání 1 transp. spojení a realizaci více relací
- N:1 (T:R) - stahování souboru (dojde-li k výpadku  $\Rightarrow$  může stahováni obnovit)

Obnova transp. relace spojení během relace



15. FTP - aktivni/pasivni

Přenos souborů

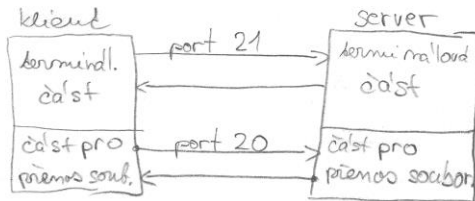
- FTP (File Transfer Protocol)

- spolehlivý, TCP

- vyžaduje přihlášení

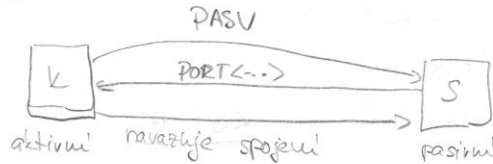
- sestává ze dvou částí ← terminálový provoz

vlastní přenos souborů (GET, PUT)



okladu klienta: ! před příkaz

Aktivní a pasivní navazání spojení



Anonymní uživatelé

- ftp, anonymous - heslo: e-mailová adresa

Bezpečnost

- řešení scp (secure copy) ← naváže šifrované spojení  
přeneší data

- SSH protokol

- navazování spojení



Jeffie-Hellman schéma

$g$  ← tajemství  
 $N$  - velká prvočísla ←  $Y = (g^N) \bmod N$   
 $x$  - tajemství  
 $X = g^x \% N$  →  
 $X, g, N$

$(X^N) \bmod N = (Y^x) \bmod N = K$  ← klíč používaný pro komunikaci

16. Určit průměrnou přenosovou rychlost u Stop and Wait. Doba vysílání je 1ms, délka zprávy 10000 bitů a doba odezvy je 5ms. Nakreslit obrázek vysílání.

$T = t + 2\tau$   
 $\frac{T}{t} = \frac{2\tau + t}{t} = 1 + \frac{2\tau}{t}$

Pr.  $l = 1000 \text{ km}$   
 $v = 2000000 \text{ km/s}$

$\tau = \frac{10^6 \text{ m}}{2 \cdot 10^8 \text{ m/s}} = \frac{1}{2} \cdot 10^{-2} \text{ s} = \underline{5 \text{ ms}}$

$N = 10000 \text{ bitů}$   
 $f = 10 \text{ Mb/s}$

$t = \frac{N}{f} = \frac{10^4}{10^7 \text{ b/s}} = 10^{-3} \text{ s} = \underline{1 \text{ ms}}$

$T = t + 2\tau = \underline{11 \text{ ms}}$

$f' = \frac{N}{T} = \frac{10^4}{11 \cdot 10^{-3}} = \frac{1}{11} \cdot 10^7 \approx 0,09 \cdot 10^7 = \underline{900 \text{ kb/s}}$

17. Jak se zjišťuje ( odhaduje ) doba odezvy RTT při přenosu TCP.

Odhad doby odezvy (round trip time RTT)

RTT se mění podle zatížení sítě - chceme ho odhadnout

doba příjmu dlouhá

krátká

jak?

$\Delta_m = \frac{1}{m} \sum_{i=1}^m a_i$   
 $\Delta_{m+1} = \frac{1}{m+1} \sum_{i=1}^{m+1} a_i$   
 $\Delta_{m+1} = \frac{1}{m} \cdot \frac{m}{m+1} \sum_{i=1}^{m+1} a_i$   
 $\Delta_{m+1} = \frac{1}{m} \cdot \frac{m}{m+1} \sum_{i=1}^m a_i + \frac{1}{m+1} a_{m+1}$

$\alpha + \beta = 1$      $\alpha = \beta - 1$   
 $\frac{m}{m+1} + \frac{1}{m+1} = 1$      $\alpha = 1 - \frac{1}{m+1}$

tedy:  $\beta = 1 - \alpha$   
 $\beta = 1 - \frac{m}{m+1}$

$\Delta_{m+1} = \alpha \cdot \Delta_m + (1 - \alpha) a_{m+1}$   
 $\alpha = \frac{m}{m+1}$

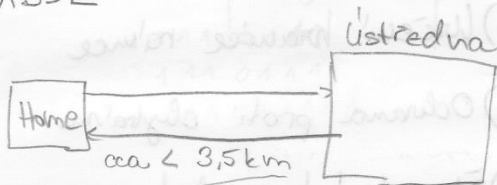
$\Delta_{m+1} = \frac{m}{m+1} \cdot \Delta_m + \frac{1}{m+1} \cdot a_{m+1}$   
 $\alpha \quad \beta = 1 - \alpha$

18. Co je ADSL, co je to splitter, díky čemu ADSL dosahuje vysokých rychlostí.

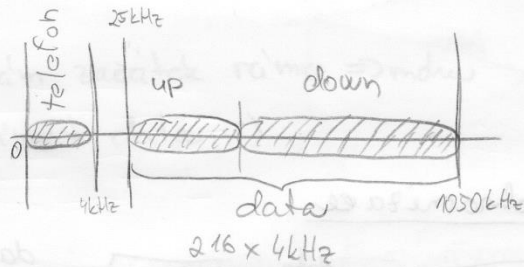
- AD převodník

ISDN - 2 kanály (64 kb/s) - volání + internet  
 1 kanál (16 kb/s)

ADSL



0 - 4 kHz telefon  
 25 kHz - 1050 kHz data



Kabelové sítě

- kabelové televize
- telefon
- kabelový modem
  - downlink
  - ! uplink - sdílení

Splitter

