

#### Operační systémy 1

# Řízení výpočtu a přístup k paměti

Petr Krajča



Katedra informatiky Univerzita Palackého v Olomouci

## Adresace paměti



- lineární struktura s pevnou délkou a náhodným přístupem
- přímá adresa ukazuje na pevně dané místo v paměti
- nepřímá adresa před přečtením hodnoty se vypočítá z hodnot registrů podle vzorce:

$$adresa = posunuti + baze + index \times factor$$

- posunutí je konstanta
- báze a index jsou registry
- factor je číslo 1, 2, 4, nebo 8
- kteroukoliv část vzorce lze vypustit

### Adresace paměti v assembleru x86

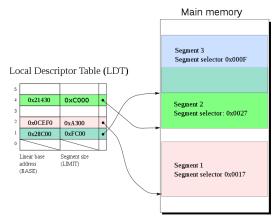


- v assembleru se čtení/zápis do paměti zapisuje ve tvaru: velikost PTR [ . . . ]
- wde velikost může být (podle velikosti): BYTE, WORD, DWORD
  mov dword ptr [ebx], eax
  add ax, word ptr [ebx + esi \* 2 + 10]
- pokud lze odvodit velikost dat z použitých registrů, je možné vypustit velikost PTR mov [eax], ebx add ax, [ebx + esi \* 2 + 10]
- Pozor!!! mov word ptr [eax + esi \* 2 + 100], 42
- při přístupu k proměnným ve VS jsou adresy doplněny automaticky
- mov eax, a je ve skutečnosti:
  mov eax, dword ptr [ebp n]

### Segmentace x86



- i386 má ve skutečnosti 48bitové adresy: selector (16 b) + offset (32 b)
- selector je určen pomocí segmentových registrů (CS, DS, SS, ES, FS, GS)
- lacktriangle segmentový registr většinou určen implicitně  $\Longrightarrow$  pracuje se jen s offsetem
- lineární adresa = DT[selector] + offset (kde DT je LDT nebo GDT)



# Vztah adresace paměti procesoru a jazyka C (1/2)



#### **Dereference**

```
Pole
short *a = malloc(sizeof(short) * 10);
    asm {
    mov ebx, a
    mov ax, [ebx + esi * 2] ;; ax := a[esi]
```

# Vztah adresace paměti procesoru a jazyka C (2/2)



#### Strukturované hodnoty

# Zarovnání hodnot (1/2)



- adresa paměti mem je zarovnaná na n bytů, pokud je mem násobkem n
- z paměti procesor čte celé slovo (např. 32 bitů)  $\Longrightarrow$  vhodné, aby čtená hodnota ležela na zarovnané paměti (rychlejší přístup, snažší implementace CPU)
- některé CPU neumožňují číst data z nezarovnané adresy (RISC), jiné penalizují zpomalením výpočtu
- hodnoty jsou zarovnávány na svou velikost, např.
  - char na 1B,
  - short na 2B,
  - int na 4B, atd.
- tzn. hodnoty typu short jsou v paměti vždy na adresách, které jsou násobky 2, hodnoty int na násobcích 4, atd.
- velikost struktur se obvykle zakrouhluje na 4 nebo 8B (směrem nahoru)

# Zarovnání hodnot (2/2)



Příklad:

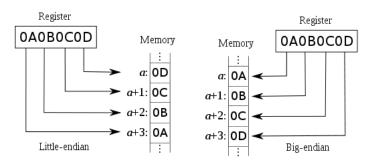
```
struct foo {
   char a;
   /* mezera 3B */
   int b;
   char c;
   /* mezera 1B */
   short d;
};
```

■ toto je chování překladače; lze jej změnit (je-li to nutné)

## Uložení vícebytových hodnot: endianita



- liší se mezi procesory ⇒ potřeba brát v úvahu při návrhu datových formátů a protokolů
- little-endian: hodnoty jsou zapisovány od nejméně významného bytu (x86, Amd64, Alpha, . . . )
- big-endian: hodnoty jsou zapisovány od nejvýznamějšího bytu (SPARC, IBM POWER, Motorola 68000, . . .
- bi-endian: ARM, PowerPC, SparcV9, IA-64, . . . (za určitých okolností lze přepínat)



### Reprezentace hodnot



- čísla jsou v doplňkovém kódu (zápornou hodnotu dostaneme tak, že provedeme inverzi bitů a přičteme 1) => snadná manipulace
- znaménkové a neznaménkové typy (unsigned int vs. int)!!!
- pokud se hodnota nevejde do rozsahu typu ⇒ přetečení/podtečení

### **BCD** (Binary Coded Decimal)

■ čísla v desítkové soustavě 4b na cifru





### **ASCII** (American Standard Code for Information Interchange)

- způsob kódování znaků
- původně použité 7bitové hodnoty (pozděj rozšířeny na 8 bitů)
- řídící znaky (CR, LF, BELL, TAB, backspace, atd.)
- národní abecedy horní polovina tabulky, kódování ISO-8859-X, Windows-125X, atd.

#### Unicode

- znaková sada (definuje vazbu číslo ⇔ znak)
- několik tzv. *rovin* po 65535 znacích (v současnosti 110.000+ znaků)
- první rovina se nazývá základní (Basic Multilingual Plane, BMP) znaky západních jazyků

### **UCS** (Universal Character Set)

- způsob kódování znaků Unicode
- pevně daná velikost
- UCS-2 16 bitů na znak, odpovídá základní rovině UNICODE
- UCS-4 32 bitů na znak, všechny znaky UNICODE

# Řetězce (2/2)



#### **UTF-8** (Unicode Transformation Format)

- kódování znaků s proměnlivou délkou
- zpětně kompatibilní s ASCII

bity	rozsah UNICODE	byte 1	byte 2	byte 3	byte 4	byte 5	byte 6
7	0000-007f	0xxxxxxx					
11	0080-07ff	110xxxxx	10xxxxx				
16	0800-ffff	1110xxxx	10xxxxxx	10xxxxx			
21	10000-1fffff	11110xxx	10xxxxxx	10xxxxx	10xxxxxx		
26	200000-3ffffff	111110xx	10xxxxxx	10xxxxxx	10xxxxxx	10xxxxxx	
31	4000000-7fffffff	1111110×	10xxxxxx	10xxxxxx	10xxxxxx	10xxxxxx	10xxxxxx

#### **UTF-16**

- proměnlivá délka kódování
- rozšiřuje UCS-2
- varianty UTF-16BE or UTF-16LE
- Byte Order Mark (BOM) umožňuje určit typ kódování (0xffef nebo 0xfeff)

## Intel x86: Příznaky



- jednotlivé operace nastavují hodnoty bitů v registru EF
- záleží na operaci, které příznaky nastavuje

### příznaky pro řízení výpočtu

- SF (sign flag) podle toho, jestli výsledek je nezáporný (0) nebo záporný (1)
- ZF (zero flag) výsledek byl nula
- CF (carry flag) výsledek je větší nebo menší než největší/nejmenší možné číslo
- OF (overflow flag) příznak přetečení znaménkové hodnoty mimo daný rozsah

### další příznaky

- AF (auxiliary carry flag) přenos ze čtvrtého do pátého bitu (BCD čísla)
- PF (parity flag) nastaven na jedna při sudé paritě (pouze dolních 8 bitů)

### řídící příznaky

- TF (trap flag) slouží ke krokování
- DF (direction flag) ovlivňuje chování instrukcí blokového přesunu
- IOPL (I/O privilege level) úrověň oprávnění (2 bity, pouze jádro)
- IF (Interrupt enable flag) možnost zablokovat některá přerušení (pouze jádro)

# Intel x86: Běh programu a podmíněné skoky



- program zpracovává jednu instrukci za druhou (pokud není uvedeno jinak) ⇒ skok
- nepodmíněný skok
  - operace JMP r/m/i ekvivalent GOTO (použití při implementaci smyček)
- není přítomná operace ekvivalentní if
- podmíněný skok je operace ve tvaru Jcc, provede skok na místo v programu, pokud
  jsou nastaveny příslušné příznaky
- např. JZ i (provede skok, pokud výsledek předchozí operace byl nula), dál JNZ, JS, JNS, . . .

#### Porovnávání čísel

- srovnání čísel jako rozdíl (operace CMP r/m, r/m/i, je jako SUB, ale neprovádí přiřazení
- JE skok při rovnosti, JNE, při nerovnosti (v podstatě operace JZ a JNZ)
- a další operace

## Výpočet faktoriálu: Intel x86



```
00000000 <main>:
0: 8b 4c 24 04 mov
```

0: 8b 4c 24 04 mov ecx,DWORD PTR [esp+0x4] 4: b8 01 00 00 00 mov eax,0x1 9: 83 f9 00 cmp ecx,0x0

c: Of 8e 0a 00 00 00 jle 1c <main+0x1c>

12: f7 e9 imul ecx

14: 83 e9 01 sub ecx,0x1

17: e9 ed ff ff ff jmp 9 main+0x9

1c: c3 ret

# Intel x86: Podmíněné skoky a porovnán



- příklad použití
- podmíněné skoky po porovnání neznaménkových hodnot

instrukce	alt. jméno	příznaky	podmínka
JA	JNBE	(CF and ZF) = 0	A > B
JAE	JNB	CF = 0	$A \ge B$
JB	JNAE	CF = 1	A < B
JBE	JNA	$(CF\;or\;ZF)=1$	$A \leq B$

podmíněné skoky po porovnání znaménkových hodnot

instrukce	alt. jméno	příznaky	podmínka
JG	JNLE	(SF = OF) & ZF = 0	A > B
JGE	JNL	(SF = OF)	$A \ge B$
JL	JNLE	$(SF \neq OF)$	A < B
JLE	JNL	$(SF \neq OF) \; nebo \; ZF = 1$	$A \leq B$





- pro snadnější implementaci cyklů byly zavedeny speciální operace
- JECXZ, JCXZ provede skok pokud registr ECX/CX je nulový (není potřeba explicitně testovat ECX)
- LOOP odečte jedničku od ECX a pokud v registru ECX není nula provede skok

#### Poznámky

- uvádí se, že složené operace jsou pomalejší než jednotlivé kroky
- (obecně) podmíněné skoky zpomalují běh programu ⇒ zrušení výpočtu v pipeline
- procesory implementují různé heuristiky pro odhad jestli daný skok bude proveden
  - statický přístup (např. u skoků zpět se předpokládá, že budou provedeny)
  - dynamický přístup (na základě historie skoků se rozhodne)
  - nápověda poskytnutá programátorem (příznak v kódu)

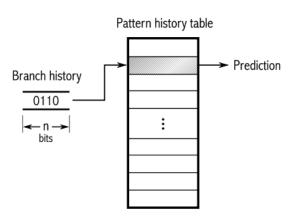
## Odhad skoků (Branch Prediction)



- procesory používají kombinace výše zmíněných metod (hlavně dynamický odhad);
   různé metody
- čtyřstavové počítadlo:
- při každém průchodu procesor ukladá do Branch Prediction Buffer (2b příznak jestli byl skok proveden nebo ne) a postupně přechází mezi čtyřmi stavy:
  - 11 strongly taken
  - 10 weakly taken
  - 01 weakly not taken
  - 00 strongly not taken
- až na stav 00 předpokládá, že skok bude proveden
- velikost BPB a počáteční stav počítadla se mezi procesory liší
- problém: pravidelné střídání úspěšnosti ⇒ dvouúrovňový odhad (vzor chování)

### Two-level adaptive predictor





- pro každý vzor existuje odhad založený na výše zmíněném přístupu
- velikost vzoru zavisí na procesoru
- globální vs. lokální tabulka

## Zásobník



- procesor má vyčleněný úsek paměti pro zásobník (LIFO) ⇒ mezivýpočty, návratové adresy, lokální proměnné, . . .
- procesory i386 mají jeden zásobník, který roste shora dolů
- registr ESP ukazuje na vrchol zásobníku (mov eax, [esp] načte hodnotu na vrcholu zásobníku)
- uložení/odebrání hodnot pomocí operací:

```
PUSH r/m/i ;; sub esp, 4
;; mov [esp], op1
POP r/m ;; mov op, [esp]
;; add esp, 4
```

## Volání podprogramů/funkcí



lacktriangle k volání podprogramu se používá operace CALL  $r/m/i \Longrightarrow uloží na zásobník hodnotu registru IP a provede skok$ 

- k návratu z funkce se používá operace RET ⇒ odebere hodnotu ze zásobníku a provede skok na adresu danou touto hodnotou
- použití zásobníku umožňuje rekurzi

#### Volání funkcí

- předání parametrů
- vytvoření lokálních proměnných
- provedení funkce
- odstranění informací ze zásobníku
- návrat z funkce, předání výsledku

# Konvence volání funkcí (1/2)



- způsob jakým jsou předávány argumenty funkcím jsou jen konvence (specifické pro překladač, i když často součastí specifikace ABI OS)
- předávání pomocí registrů (dohodnou se urč. registry), příp. zbývající argumenty se uloží na zásobník
- předávání argumentů čistě přes zásobník
- kdo odstraní předané argumenty ze zásobníku? (volaná funkce nebo volající?)
- Konvence C (cdecl)
  - argumenty jsou předané čistě přes zásobník
  - zprava doleva
  - argumenty ze zásobníku odstraňuje volající
  - umožňuje funkce s proměnlivým počtem parametrů
- Konvence Pascal (pascal)
  - argumenty jsou předané čistě přes zásobník
  - zleva doprava
  - argumenty ze zásobníku odstraňuje volaný
  - neumožňuje funkce s proměnlivým počtem parametrů

# Konvence volání funkcí (2/2)



- Konvence fastcall (fastcall, msfastcall)
  - první dva parametry jsou předány pomocí ECX, EDX
  - zbylé argumenty jsou na zásobníku zprava doleva
  - argumenty ze zásobníku odstraňuje volaný
  - mírně komplikuje funkce s proměnlivým počtem parametrů
  - pod tímto jménem mohou existovat různé konvence
- návratová hodnota se na i386 obvykle předává pomocí registru EAX, příp. EDX:EAX