

Organizacja i architektura komputerów ¹

Wykład 7

Piotr Patronik

19 kwietnia 2016

¹(Prawie) dokładna kopia slajdów dr hab inż. J. Biernata

Nazwy i adresy

- ▶ *Nazwa* – identyfikator obiektu (zmiennej, etykiety) w języku programowania
 - ▶ *indeks* – identyfikator elementu obiektu (pojedynczej zmiennej)
- ▶ *Adres* – identyfikator (elementu) obiektu w języku maszynowym
- ▶ *Lokacja* – umiejscowienie obiektu w pamięci operacyjnej komputera

Konieczne odwzorowanie (mapping) obiektów:
nazwa (+indeks) \rightarrow *adres* \rightarrow *lokacja*
- ▶ *Adresowanie asocjacyjne (skojarzeniowe)*
 - ▶ dynamiczne, wzajemnie niezależne *powiązanie* lokacji z nazwą,
 - ▶ odwzorowanie nazwy w lokację (czasochłonne i skomplikowane) (pamięć podręczna)
- ▶ *Kompilacja* – *powiązanie* (binding) adresu z nazwą, przypisanie nazwie adresu
- ▶ *Ładowanie* – *powiązanie* lokacji z adresem, przypisanie adresowi lokacji w pamięci operacyjnej komputera

Powiązania

kompilacja

```
int karta[13]; ... .W(#ATRK, A3)
```

Motorola 68000

ładowanie

#ATRK

\$7A34 5FCC

wykonanie:

karta [6]

→

A3=6

→

\$7A34 5FD8

kompilacja

```
karta db 13 dup (?) byte ptr ds:[#ATR+bx]
```

Intel x86

ładowanie

#ATR

\$1234 5FCD

wykonanie:

karta+4

→

bx=4

→

\$1234 5FD1

Powiązania (2)

- ▶ Powiązania nazw z adresami – realizacja programowa (*software binding*)
- ▶ Powiązania adresów z lokacjami – realizacja sprzętowa (*hardware binding*)
- ▶ Powiązania programowe
 - ▶ zmiennych pojedynczych
 - ▶ zmiennych grupowych – *struktur danych* (*data structures*)
 - ▶ odwzorowują regularne obiekty, takie jak macierze, kolejki, stosy
 - ▶ nazwa obiektu → adres obiektu
 - ▶ indeks elementu → indeks adresowy wewnątrz obiektu
- ▶ Powiązania sprzętowe
 - ▶ wskaźniki adresowe → adresy – *tryb adresowania* (*addressing mode*)
 - ▶ {adres obiektu, indeks elementu} → adres w logicznej lub wirtualnej przestrzeni adresowej (adres efektywny)
 - ▶ adres efektywny → lokacja
 - ▶ adres efektywny → adres w rzeczywistej przestrzeni adresowej

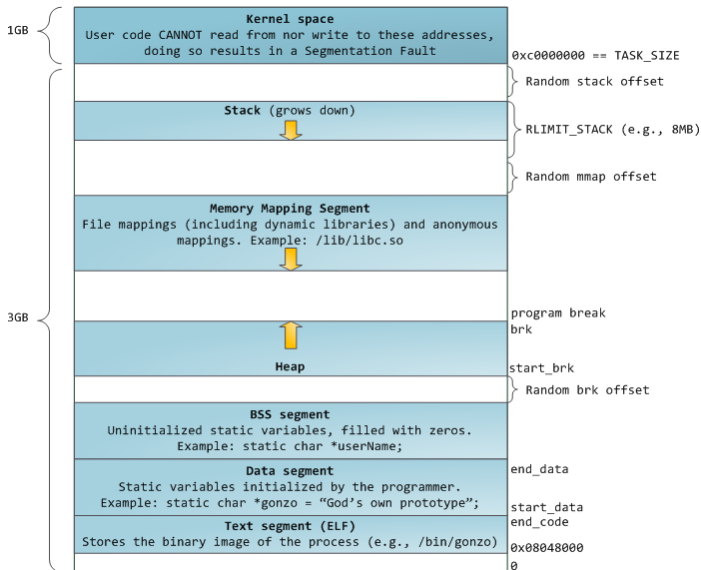
Przestrzeń adresowa

spójny zbiór lokalizacji o jednolitym trybie dostępu

- ▶ Każdy obiekt programowy jest umieszczony w przestrzeni adresowej
- ▶ Każdy obiekt programowy ma przypisaną lokalizację w przestrzeni adresowej
- ▶ Wskaźnik lokalizacji jest specyficzny (unikalny) dla każdej wyróżnionej przestrzeni adresowej
- ▶ Zakres wartości wskaźnika lokalizacji wyznacza rozmiar przestrzeni adresowej
- ▶ Przestrzeń adresowa może być abstrakcyjna
 - definiowana na poziomie języka programowania

Przestrzeń adresowa – przykład

Mapa pamięci procesu (przybliżona) w systemie Linux



Klasyfikacja przestrzeni adresowych

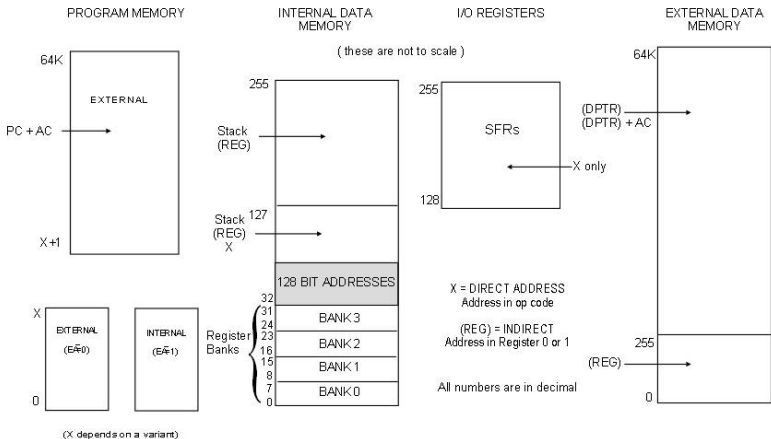
- ▶ przestrzeń rejestrów (*register space*)
 - ▶ obszar roboczy (*working store*) – rejestry procesora (*GPR*, *FPR*)
 - ▶ obszar sterowania (*control space*) – rejestry stanu (*SR*) i sterujące (*CR*)
- ▶ przestrzeń pamięci (*memory space*) – adresowanie swobodne (*random access*)
 - ▶ pamięć główna (*main memory space*)
 - ▶ przestrzeń peryferiów (*input/output, I/O space*)
 - ▶ stos (*stack space*)
 - ▶ przestrzeń wektorów przerwań (*interrupt vector space*)
- ▶ przestrzeń wirtualna
 - ▶ realizacja fizyczna bloków – pamięć zewnętrzna (dysk – sektory, ścieżki)
 - ▶ adresowanie opisowe, blokowe (tryb DMA)
 - ▶ parametry bloku – rozmiar, lokalizacja, opis transferu
 - ▶ lokalizacja obiektu wewnątrz bloku
- ▶ przestrzeń globalna – sieć Internet – adres opisowy

Separacja przestrzeni adresowych

- ▶ *fizyczna* – osobne układy dla różnych przestrzeni, rozróżnianie na podstawie rodzaju i/lub wartości wskaźnika lokacji
 - ▶ *architektura harwardzka*
 - ▶ *pamięć programu* / *pamięć danych* / *rejstry urządzeń*
 - ▶ *architektura klasyczna*
 - ▶ *komórki pamięci* / *rejstry urządzeń (peryferiów)*
- ▶ *logiczna* – rozdzielenie na poziomie architektury ISA (kodów rozkazów), osobne instrukcje dla różnych przestrzeni
 - ▶ *przestrzeń sterowania* – *ochrona sterowania* (rozkazy uprzywilejowane)
 - ▶ *przestrzeń peryferiów* – *rozdział umowny*
 - ▶ niezależna od separacji fizycznej
Motorola 68K – brak rozkazów wejścia / wyjścia
 - ▶ opcjonalna – możliwe jednolite adresowanie
Intel x86/Pentium – *specjalne rozkazy* (in, out) możliwe adresowanie jednolite (jak w pamięci)
 - ▶ zbędna w architekturze RISC – rozkazy load/store

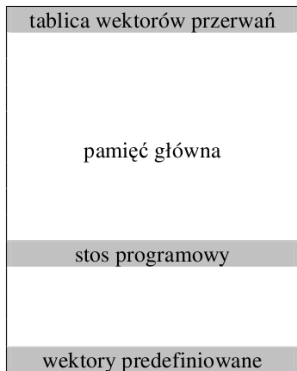
Przestrzeń adresowa procesora 8051

Memory Map.JPG

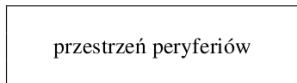


8051 MEMORY MAP

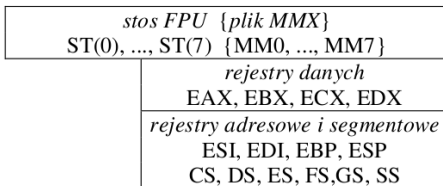
Przestrzenie adresowe procesorów Intel 80486 i Pentium II



pamięć



peryferia

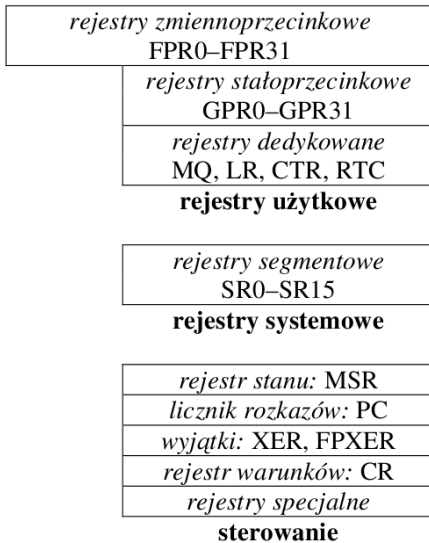
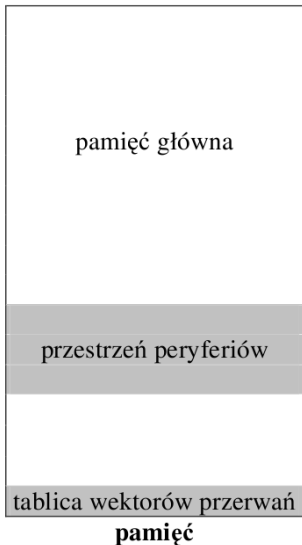


rejestry robocze



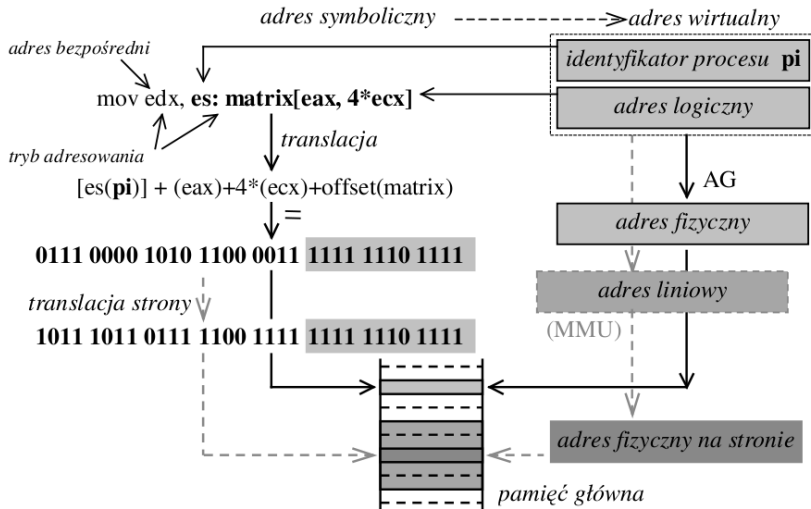
sterowanie

Przestrzenie adresowe procesorów PowerPC 601 (Motorola)



Tryb(y) adresowania

- sposób zamiany adresu symbolicznego na lokację w przestrzeni adresowej



Adresowanie bezpośrednie

► adresowanie zeroelementowe

kod rozkazu:

kod operacji	argument
--------------	----------

- *błyskawiczne* (quick) – krótki kod danej w polu bitowym słowa kodu
 - adres argumentu – (licznik *rozkazów* : *pole kodu*)
- *natychmiastowe* (immediate) – kod danej: rozszerzenie kodu rozkazu
 - adres argumentu – (licznik *rozkazów*++)
- *zwarte* (compact) – operandy domniemane

► adresowanie jednoelementowe

kod rozkazu:

kod operacji	adres argumentu
--------------	-----------------

- *bezwzględne* (absolute) – adres danej w polu słowa kodu rozkazu
 - adres argumentu – (licznik *rozkazów*++)
- *rejestrze bezpośrednie* (register direct) – argument w rejestrze
 - adres argumentu – (licznik *rozkazów* : *pole kodu* – numer rejestru)

Adresowanie pośrednie

kod rozkazu:

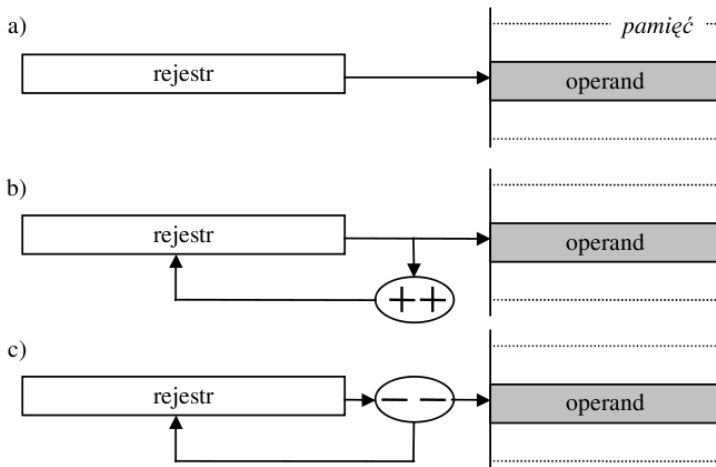
kod operacji	wsk-ad ₁	wsk-ad ₂	...	przem.
--------------	---------------------	---------------------	-----	--------

kod rozkazu:

kod operacji	R _D	R _A	...	przem.
--------------	----------------	----------------	-----	--------

- ▶ adresowanie jednoelementowe
 - ▶ bezwzględne pośrednie (absolute indirect)
 - adres bezwzględny adresu danej jest słowem rozszerzenia kodu
 - ▶ rejestrowe pośrednie (register indirect) – adres danej w rejestrze
 - ▶ rejestrowe pośrednie z modyfikacją (register *indirect modified*)
 - adres automatycznie modyfikowany
 - ▶ zwiększany po użyciu (postinkrementacja)
 - ▶ zmniejszany przed użyciem (predekrementacja)
- ▶ adresowanie wieloelementowe
 - obliczanie wskaźnika na podstawie składowych

Adresowanie pośrednie jednoelementowe



a) pośrednie; b) z postinkrementacją; c) z predekrementacją

a)	mov eax, [ebx]	move d3,(a5)
b)	pop ecx	(niejawne) cmpm (a5)+, (a7)+
c)	push eax	(niejawne) abcd -(a3), -(a4)

Adresowanie pośrednie wieloelementowe

składowe adresu pośredniego

- ▶ baza (base) – wskaźnik adresu bloku (zawartość rejestru procesora)
- ▶ przemieszczenie bazy (offset) – stała, adres odniesienia (wskaźnika) bloku
→ baza pośrednia – $[baza + offset]$
- ▶ indeks (index) – bieżący wskaźnik w bloku (zawartość rejestru procesora)
- ▶ skala (scale) indeksu – mnożnik indeksu wskazany w słowie kodu
- ▶ relokacja (outer displacement) – stała dodawana do obliczonego adresu

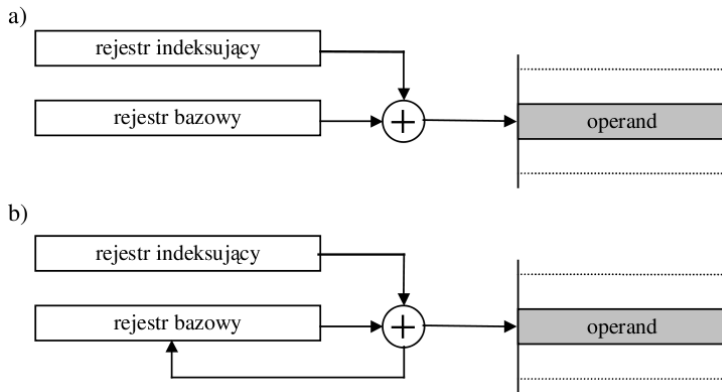
adresowanie dwuelementowe

- ▶ bazowe z przemieszczeniem (register indirect with offset)
- ▶ bazowe z przemieszczeniem i aktualizacją (register indirect updated)
- ▶ względne (PC-relative) z przemieszczeniem
- ▶ bazowo-indeksowe (base indexed)
- ▶ bazowo-indeksowe z aktualizacją (base-indexed updated)
- ▶ względne indeksowe (PC-based indexed)

adresowanie wieloelementowe jednopoziomowe (pośrednie)

adresowanie wieloelementowe dwupoziomowe (pośrednie)

Adresowanie bazowo–indeksowe z modyfikacją

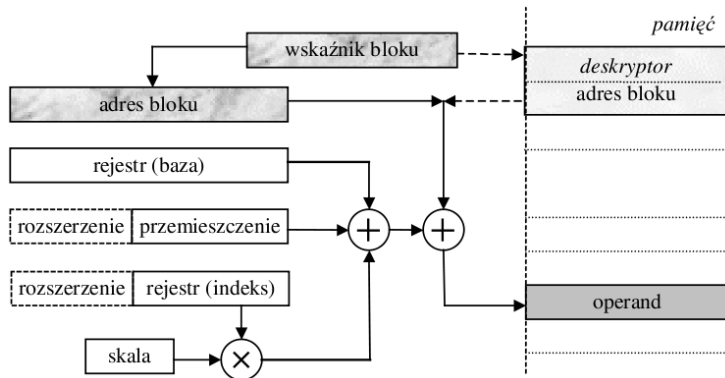


a) bazowo-indeksowe, b) bazowo-indeksowe z modyfikacją
(PowerPC)

a)	lwz r1, r4, r7	mov eax, [bp, bx]
b)	lwzux r1, r4, r7	—

Adresowanie bazowo-indeksowe ze skalowaniem i deskryptorowe

$$LA = ([\text{wskaźnik segmentu}]) + (\text{baza}) + (\text{indeks}) \times \text{skala} + \text{przemieszczenie}$$



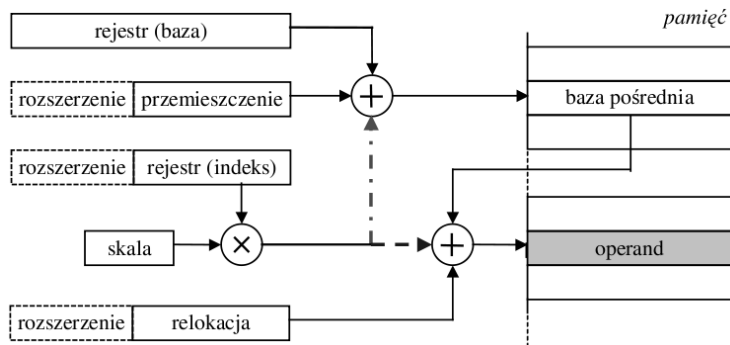
Adresowanie skalowane bazowo-indeksowe (i opisowe) (Intel 80386+)

`add eax, matrix[ecx, 4*ebx] ;przem. [baza, sk*indeks]`

Adresowanie preindeksowe i postindeksowe

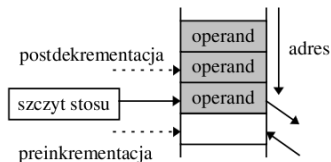
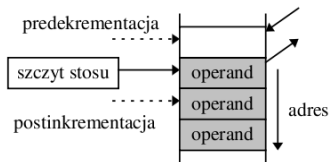
(pre) $LA = [(baza) + przemieszczenie + (indeks) \times skala] + relokacja$

(post) $LA = [(baza) + przemieszczenie] + (indeks) \times skala + relokacja$



- ▶ preindeksowe (- · - · -): `move d3, ([baza, a4, d4.w], relokacja)`
- ▶ postindeksowe (- - -): `move ([baza, a3], a2.w, relokacja), d5`

Adresowanie w obszarze stosu

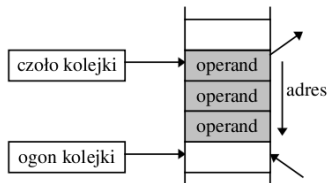
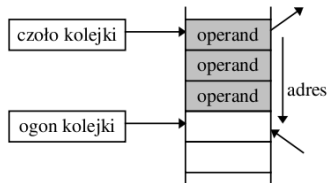


stos budowany w kierunku
adresów malejących

stos budowany w kierunku
adresów rosnących

- ▶ wskaźnik stosu (*stack pointer*, SP) – adres szczytu stosu
- ▶ adresowanie stosu – domniemane podczas wywołania procedur i funkcji
- zamierzone – specjalne rozkazy
- ▶ alternatywna definicja szczytu stosu jako lokacji najbliższej wolnej
! możliwa tylko wtedy, gdy struktura stosu jest jednorodna (każdy obiekt ma taki sam rozmiar)

Adresowanie kolejki



- ▶ kolejka sprzętowa – bufor sekwencji danych (na poziomie HSA)
- ▶ kolejka programowa
 - ▶ przemieszczanie spójnych bloków danych
 - ▶ programowanie współbieżne
 - ▶ system operacyjny – szeregowanie zadań

Tryby adresowania w architekturze CISC

- ▶ adresowanie stałych
 - ▶ natychmiastowe – powszechne (Intel x86/Pentium, Z80, ...)
 - ▶ błyskawiczne – wyjątkowo i niejednolicie (Motorola 68K)
- ▶ adresowanie zwarte – częste, domniemany akumulator
- ▶ adresowanie rejestrowe bezpośrednie – ograniczone
- ▶ adresowanie rejestrowe pośrednie
 - ▶ jednoelementowe rzadko z automodyfikacją (Motorola 68K)
 - ▶ dwuelementowe
 - ▶ dwa rejestry, zwykle specjalizowane
 - ▶ rejestr + stała (pełny kod)
- ▶ adresowanie wieloelementowe
 - ▶ opis złożonych struktur danych
 - ▶ opis struktur pamięci programów współbieżnych

Tryby adresowania w architekturze RISC

- ▶ adresowanie stałych
 - ▶ błyskawiczne – typowe
 - ▶ stałe adresowe – różna interpretacja
 - ▶ natychmiastowe – wyjątkowo (pełne stałe adresowe – MIPS)
- ▶ adresowanie rejestrowe bezpośrednie – powszechne
 - ▶ wszystkie argumenty oprócz instrukcji load / store
- ▶ adresowanie rejestrowe pośrednie – argumenty instrukcji load i store
 - ▶ jednoelementowe często z autoindeksacją lub automodyfikacją
 - ▶ dwuelementowe
 - ▶ dwa dowolne rejestry
 - ▶ dowolny rejestr + stała (skrócony kod)
 - ▶ ze skalowaną autoindeksacją lub automodyfikacją
- ▶ adresowanie deskryptorowe
 - ▶ opis struktur pamięci programów współbieżnych

Tryby adresowania w architekturze Intel x86/Pentium i Motorola 68K

- ▶ adresowanie stałych

`add eax, 1245h` ; natychmiastowe (Intel)

`adq -3, d5` ; błyskawiczne (Motorola 68K)

- ▶ adresowanie zwarte

`imul ebx` ; domniemany `eax` (Intel)

- ▶ adresowanie rejestrowe bezpośrednie – ograniczone

`sub eax, ecx` ; (Intel)

`add d3, d5` ; (Motorola 68K)

- ▶ adresowanie rejestrowe pośrednie

`mov eax, [ebx, ebp]` ; rejestry specjalizowane (Intel)

`sub -(a3), -(a5)` ; z automodyfikacją (Motorola 68K)

- ▶ adresowanie wieloelementowe

`sub eax, blok[eax, 4*ecx]` ; rejestry specjalizowane (Intel)

`cmp (a3)+, d5` ; z automodyfikacją (Motorola 68K)

Tryby adresowania w architekturze Intel x86/Pentium (2)

Składnia AT&T – przykłady

1. Natychmiastowe: `mov $a, %eax`
 2. Bezpośrednie: `mov a, %eax`
 3. Pośrednie: `mov (%ebx), %eax`
 4. Pośrednie z przemieszczeniem: `mov a(%ebx), %eax`
 5. Pośrednie indeksowe: `mov (%ebx,%edi), %eax`
 6. Pośrednie indeksowe z przesunięciem:
`mov a(%ebx,%edi), %eax`
 7. Pośrednie indeksowe z przemieszczeniem i skalowaniem:
`mov a(%ebx,%edi,2), %eax`
- Rozkaz `lea` – załaduj adres efektywny

Tryby adresowania w architekturze RISC

- ▶ adresowanie stałych
 `adi.o r3, r5, -1 ; (PowerPC)`
- ▶ adresowanie rejestrowe bezpośrednie – powszechne
 `add.o r3, r7, r15 ; (PowerPC)`
- ▶ adresowanie rejestrowe pośrednie – argumenty instrukcji
 load i store
 `stw r5, r17 ; (PowerPC)`
 `lwzux r5, r17, r18 ; z aktualizacją (PowerPC)`
 `lwz r5, blok(r17) ; (PowerPC)`
- ▶ adresowanie deskryptorowe
 `mtsr sr7, r3 ; ładowanie r3 do rejestru segmentu sr7`
 `mtsr r3, r7 ; ładowanie r3 do rejestru segmentu`
 ; wskazanego przez 4 wyższe bity r7

Tryby adresowania w architekturze RISC (2)

Adresowanie ARM

1. Tryby błyskawiczny i rejestrowy
 - ▶ `mov r0, #4` (ograniczenia stałej)
 - ▶ `mov r0, r1`
 2. Pośredni
 - ▶ `ldr r0, [r1, #4]`
 - ▶ `ldr r0, [r1, r2]`
 - ▶ `ldr r0, [r1, r2, lsl #4]`
 3. Pośredni z preindeksacją
 - ▶ `ldr r0, [r1, #4]!`
 - ▶ `ldr r0, [r1, r2]!`
 - ▶ `ldr r0, [r1, r2, lsl #4]!`
 4. Pośredni z postindeksacją
 - ▶ `ldr r0, [r1], #4`
 - ▶ `ldr r0, [r1], r2`
 - ▶ `ldr r0, [r1], r2, lsl #4`
- ▶ `lsl`, `lsr`, `asr`, `ror`, `rorx`

Adresowanie łańcuchów

adres		(ASCII)			(ASCII)
...000	0100 0101	64	'd'	0001 0010	62 'b'
...001	0110 0011	72	'r'	0111 1000	61 'a'
...010	0111 1000	61	'a'	0110 0011	72 'r'
...011	0001 0010	62	'b'	0100 0101	64 'd'
...			„drab”		„drab”

ważniejszy niższy BE

(wysokokońcówkowy)

ważniejszy wyższy LE

(wysokokońcówkowy)

adres łańcucha / słowa (offset – adres w bloku, względny)

Motorola 68K BE		Intel x86/Pentium LE	
<i>notacja</i>	<i>adres</i>	<i>notacja</i>	<i>adres</i>
tekst dc „drab”	adres tekst = = adres 'd'	tekst dw „drab”	offset tekst = = offset 'b'

Adresowanie liczb

► Program (gcc):

```
.data
d: .byte 0x0, 0x1, 0x2, 0x3, 0x4, 0x5, 0x6, 0x7, 0x8
```

```
.text
.global main
main:
    nop
    int $3
    ret
```

► Wykonanie:

```
(gdb) x/8bx &d
0x601038: 0x00 0x01 0x02 0x03 0x04 0x05 0x06 0x07
(gdb) x/4hx &d
0x601038: 0x0100 0x0302 0x0504 0x0706
(gdb) x/2wx &d
0x601038: 0x03020100 0x07060504
(gdb) x/1gx &d
0x601038: 0x0706050403020100
(gdb)
```

Adresowanie etykiet (GDB)

► Program (gcc):

```
.data
d: .byte 0x0, 0x1, 0x2, 0x3, 0x4, 0x5, 0x6, 0x7, 0x8
.text
e: .byte 0x0, 0x1, 0x2, 0x3, 0x4, 0x5, 0x6, 0x7, 0x8
.global main
main:
    nop
    int $3
    ret
```

► Wykonanie:

```
(gdb) x/8bx d
0x3020100:      Cannot access memory at address 0x3020100
(gdb) x/8bx &d
0x601038:      0x00  0x01  0x02  0x03  0x04  0x05  0x06  0x07
```

► Ale...(sekcja .text/.data)

```
(gdb) x/8bx e
0x4004ed <e>:  0x00  0x01  0x02  0x03  0x04  0x05  0x06  0x07
(gdb) x/8bx &e
0x4004ed <e>:  0x00  0x01  0x02  0x03  0x04  0x05  0x06  0x07
(gdb)
```

Czasowe aspekty adresowania – wpasowanie słów

Rozdzielczość adresowania – fizycznie adresowalna jednostka informacji

- ▶ bit – szczególne przypadki (CISC – specjalne rozkazy dostępu)
- ▶ bajt – jednostka standardowa w pamięci fizycznej (organizacja bajtowa)
- ▶ słowo – jednostka logicznej organizacji programu (rozkazów i danych)

wpasowanie – umieszczenie słowa pod adresem podzielny przez jego rozmiar

