

Wpływ architektury procesora na system operacyjny

Prezentację przygotowali:

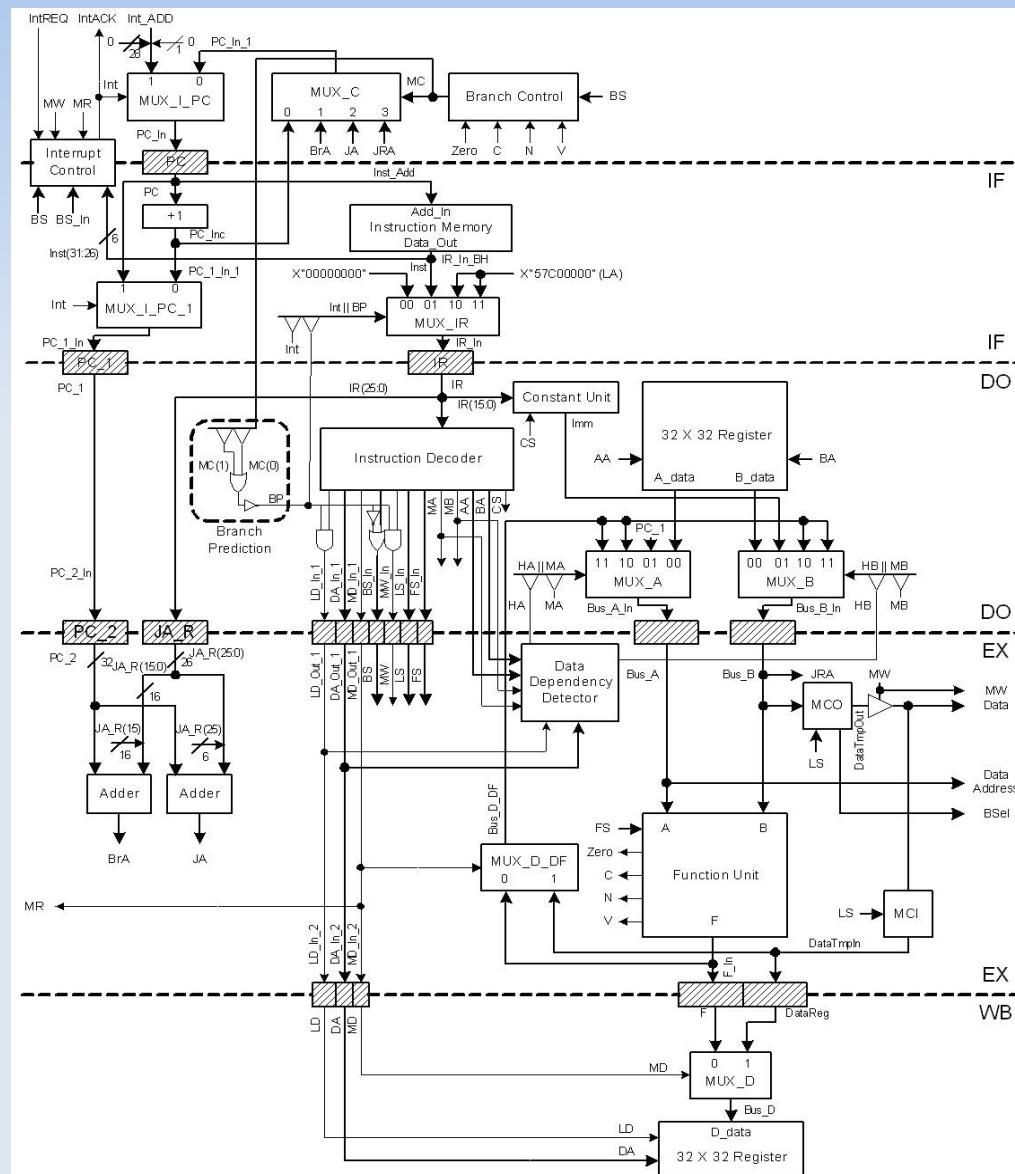
Łukasz Jagielski

Maciej Pazurkiewicz

Treść prezentacji

- ogólnie o procesorach
- procesory CISC a RISC
- przetwarzanie potokowe
- wielordzeniowość
- 64-bitowość
 - ogólnie o architekturach 64-bitowych
 - x86-64 jako powszechna architektura 64-bitowa
 - 64-bitowe systemy operacyjne

Procesor



Podział procesorów

- długość słowa maszynowego
- liczba rdzeni
- architektura
- przeznaczenie
- taktowanie zegara
- wielkość cache

Procesor a system operacyjny

- system operacyjny budowany jest z myślą o konkretnej platformie sprzętowej
- popularność konkretnych procesorów zależy w głównej mierze od tego, jakie systemy operacyjne będą na nich działać
- procesor wpływa przede wszystkim na szybkość działania systemu operacyjnego

Charakterystyka CISC

- duży zbiór instrukcji
- dużo (nieużywanych) trybów adresowania
- kody instrukcji o zmiennej długości
- wyspecjalizowane rejestry
- łatwiejsze kodowanie w językach assemblerowych

Przykłady CISC

- VAX
- PDP-11
- Motorola 68000
- x86

Charakterystyka RISC

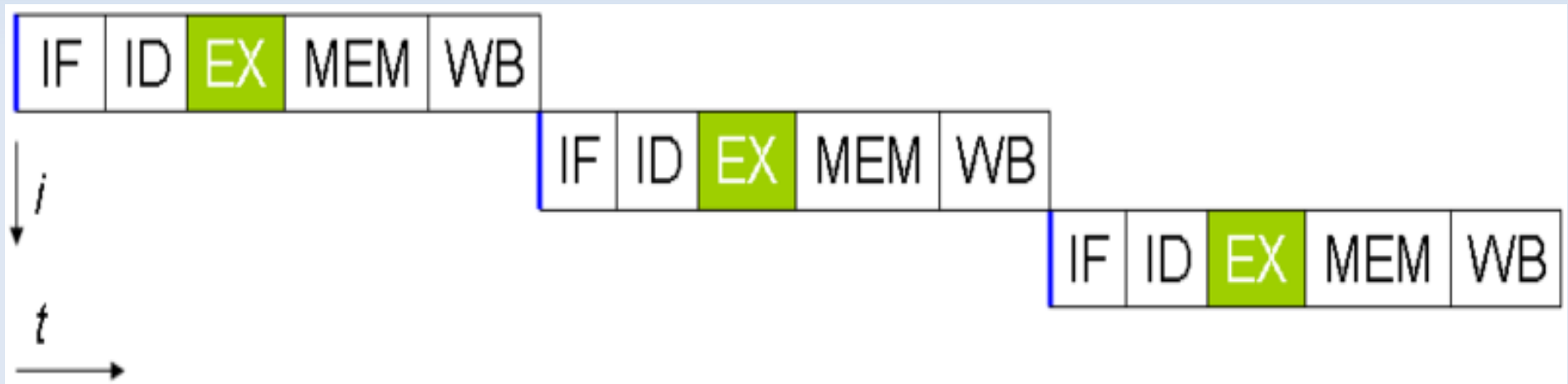
- mała liczba instrukcji
- proste tryby adresowania
- kod instrukcji mieszczący się w słowie procesora
- dużo uniwersalnych rejestrów procesora
- jedynie store i load na danych w pamięci
- potokowanie

Przykłady RISC

- CDC 6600 (74 instrukcje)
- RISC-I, RISC-II (32/39 instrukcji)
- MIPS - PlayStation, PlayStation 2, Nintendo 64, PSP
- ARM - Apple iPhone, iPod, GameBoy Advance, niektóre telefony Nokia i Sony Ericsson
- Power – Macintosh, Xbox 360, PlayStation 3

Wpływ architektury procesora na system operacyjny

Przetwarzanie skalarne



Przetwarzanie potokowe

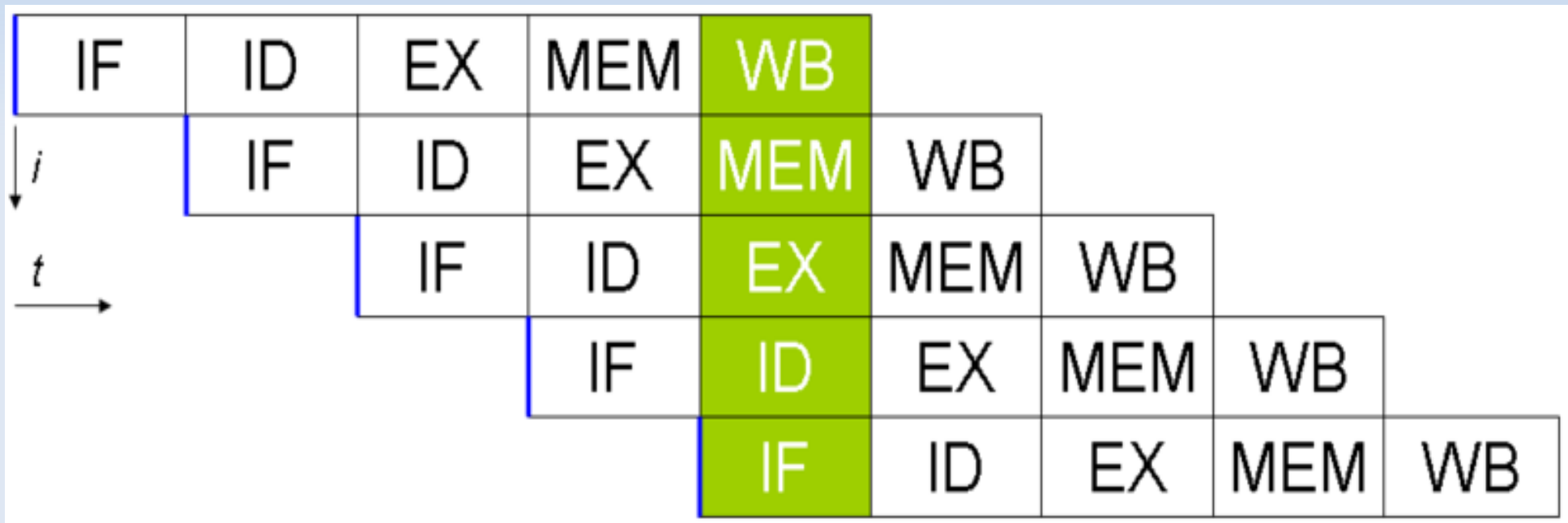
- technika skracająca czas wykonania ciągu instrukcji
- polega na podziale instrukcji na niezależne fazy, które mogą być wykonywane jednocześnie dla osobnych instrukcji
- zapoczątkowana w procesorach RISC

Klasyczne potokowanie RISC

- instruction fetch (pobanie instrukcji)
- instruction decode (interpretacja instrukcji)
- execute (wykonanie obliczeń, obliczenie adresu...)
- memory access (np. odczyt danych dla load)
- write back (zapis wyniku)

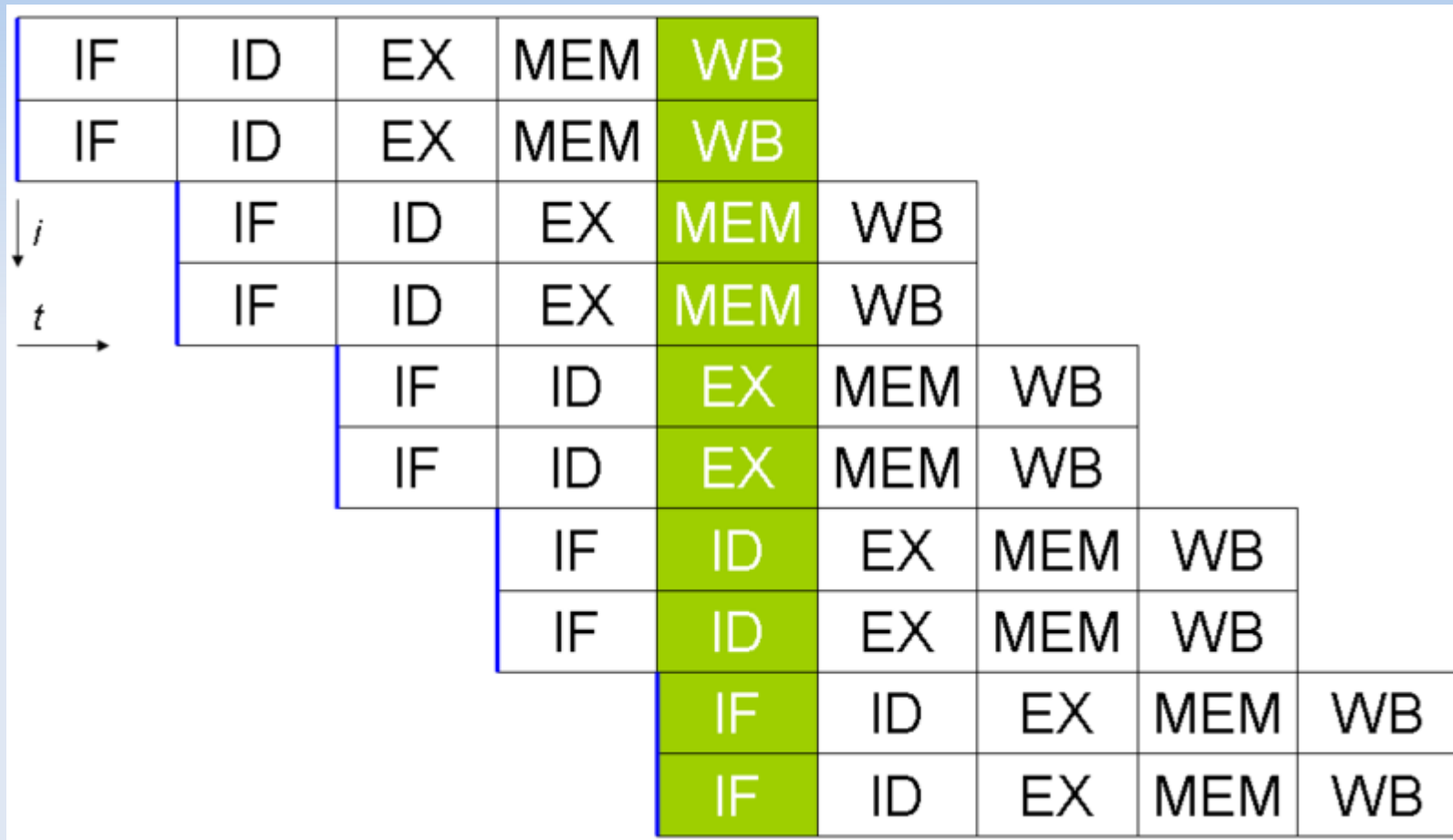
Wpływ architektury procesora na system operacyjny

Klasyczne potokowanie RISC



Wpływ architektury procesora na system operacyjny

Przetwarzane superskalarne



Hazardy przy przetwarzaniu potokowym

- realizacja niektórych etapów może powodować konflikty dostępu do pamięci
- jeśli czasy trwania poszczególnych etapów mogą być niejednakowe, to na różnych etapach wystąpi pewne oczekiwanie
- w programie występują skoki (rozgałęzienia) warunkowe
- wystąpienie przerwania sprzętowego lub wyjątku procesora stanowi zdarzenie nieprzewidywalne i również pogarsza przetwarzanie potokowe

Metody rozwiązywania zastoju

- zmiana kolejności instrukcji
- przenazwanie rejestrów
- rozwijanie pętli
- zgadywanie dalszej kolejności rozkazów
- optymalizacja kodu

Zrównoleglenie obliczeń

- na poziomie instrukcji (potokowanie, VLIW, przetwarzanie superskalarne)
- na poziomie danych
- na poziomie procesów, wątków
 - Hyper Threading
 - wielordzeniowość
 - klastry, superkomputery, grid ...

Przyczyny rozwoju wielordzeniowości

- memory wall – szybszy rozwój procesorów od pamięci
- instruction level parallelism wall (ILP wall) – brak możliwości dalszego zrównoleglania poprzez potokowanie
- power wall – coraz większy pobór mocy wraz ze wzrostem mocy obliczeniowej

Co to jest procesor wielordzeniowy?

- kilka mikroprocesorów zintegrowanych na jednej matrycy
- każdy z mikroprocesorów posiada własną pamięć podręczną
- dostęp do zasobów komputera wspólny dla mikroprocesorów

Przykłady

- AMD Athlon64, Athlon 64 FX, Athlon 64 X2, Sempron X2, Turion X2
- Power 4, Power 5, Power 6
- Intel Core Duo, Core 2 Duo, Core 2 Quad, Core i7, Itanium 2, Pentium D
- Nvidia GeForce

Wielordzeniowość a system operacyjny

- możliwość obsługi większej liczby procesów bez konieczności przełączania kontekstu
- szybsza praca przy wielu procesach
- możliwość zrównoleglenia obliczeń na poziomie instrukcji pomiędzy procesorami

Zastosowania

- silniki graficzne gier wspierające obliczenia na wielordzeniowych procesorach
- biblioteki pozwalające tworzyć programy rozproszone:
 - Clik++
 - OpenMP
 - MPI

64-bitowość

- co to znaczy, że procesor jest 64-bitowy?
- historia procesorów 64-bitowych
- x86-64 jako przykład powszechnej architektury 64-bitowej
- 64-bitowe systemy operacyjne
 - przykłady: Windows, Linux
 - zalety
 - wady i problemy

64-bitowy procesor (w teorii):

- 64-bitowe rejestry ogólnego przeznaczenia
- 64-bitowe szyny (adresów i danych)
- 64-bitowe integery i adresy
- może zaadresować pamięć rozmiaru 2^{64}

64-bitowy procesor (w praktyce):

- szerokość szyn od 32 do 64 bitów
- odpowiednio mniejsza adresowalna przestrzeń

Czasem nazywa się tak nawet procesory 32-bitowe o 64-bitowej szynie danych!

Wpływ architektury procesora na system operacyjny

64-bitowość: historia

- już w latach 60. 64-bitowe CPU w superkomputerach (tymczasem architektura 32-bitowa jako standard dopiero od lat 80.)
- od początku lat 90. 64-bitowe procesory coraz częściej w serwerach i stacjach roboczych opartych na architekturze RISC
- od 2003 powszechne w komputerach domowych dzięki architekturom PowerPC 64 i x86-64

Architektura x86-64

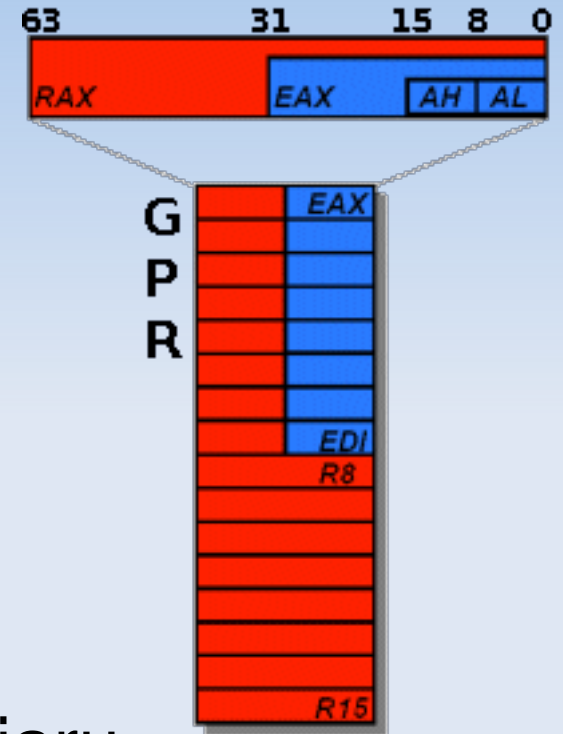
- zaprojektowana przez AMD
- wprowadzona przez Intela pod nazwą EM64T
- obecnie AMD64 i Intel64
- powszechna we współczesnych pecetach:
 - Intel Core 2
 - AMD Athlon 64, Turion 64, Opteron

Wpływ architektury procesora na system operacyjny

64-bitowość: architektura x86-64

Najważniejsze cechy:

- nadzbiór instrukcji i rejestrów 32-bitowej architektury x86
- 8 zupełnie nowych rejestrów
- istniejące implementacje mają:
 - wirtualną przestrzeń adresową rozmiaru aż do 256 TB
 - fizyczną przestrzeń adresową rozmiaru 1 TB (ograniczenie wynika z rozmiaru szyny adresowej)
 - ostatnią wartość można zwiększyć do 4 PB (ograniczenie wynika z algorytmu stronicowania)



Wpływ architektury procesora na system operacyjny

64-bitowość: architektura x86-64

Tryby pracy

Tryb		System	Konieczność przekompilowa nia aplikacji	Domyślny rozmiar adresu	Domyślny rozmiar operandów ²	Rozmiar rejestrów ogólnych	Rozszerzone rejestry ¹
Long	64-bit	64-bitowy	Tak	64	32	64	Tak
	Compatibility		Nie	16 lub 32	16 lub 32	32	Nie
Legacy		16 lub 32-bitowy	Nie	16 lub 32	16 lub 32	16 lub 32	Nie

¹ dostęp do 8 dodatkowych rejestrów ogólnego przeznaczenia (R8 - R15)

² rozmiar można oczywiście modyfikować przez ustawienie odpowiedniego bitu bądź używanie prefiksów instrukcji

Windows x64: najważniejsze cechy:

- 8 TB przestrzeni adresowej dla każdego procesu użytkownika
- 8 TB przestrzeni adresowej dla jądra
- można zaadresować od 128 GB do 1 TB RAMu (w zależności od wersji)
- model danych LLP64:
 - 32-bitowe integery i longi
 - 64-bitowe wskaźniki

Windows x64: uruchamianie programów:

- wszystkie procesy trybu jądra muszą być 64-bitowe (nie można instalować 32-bitowych sterowników)
- można uruchamiać 32-bitowe procesy działające w trybie użytkownika
 - jeśli są skompilowane z opcją *'large address aware'* będą mogły korzystać z 4 GB przestrzeni adresowej zamiast 2 GB domyślnych dla Windows

Linux: najważniejsze cechy:

- wsparcie dla procesorów 64-bitowych od wersji 2.4 jądra
- fizyczna przestrzeń adresowa aż do 64 TB
- wirtualna przestrzeń adresowa aż do 128 TB
- model danych LP64:
 - 32-bitowe integery
 - 64-bitowe longi
 - 64-bitowe wskaźniki

Zalety 64-bitowego SO czyli...

To nieprawda, że 64-bitowy system jest przydatny tylko wtedy, gdy ma się więcej niż 4 GB RAMu!

Wirtualna przestrzeń adresowa

- część przestrzeni adresowej procesu jest rezerwowana na biblioteki i komponenty systemu operacyjnego – dlatego też w 32-bitowym systemie procesy mają mniej niż 4 GB "dla siebie"
 - w Windowsach domyślnie proces ma do dyspozycji 2 GB, w Linuxach około 3 GB
 - uniemożliwia to na przykład mapowanie dużych plików na pamięć

Fizyczna przestrzeń adresowa

- w 32-bitowym systemie można zaadresować co najwyżej 4 GB pamięci fizycznej
- jednak część adresów potrzebna jest urządzeniom wejścia/wyjścia (np. PCI, PCI Express)
- pozostałych adresów może więc być za mało, aby zaadresować 4, a nawet 3 GB pamięci fizycznej – pozostanie ona niewykorzystana

Tych ograniczeń nie ma w 64-bitowych systemach operacyjnych!

Inne zalety

- szybsze w niektórych zadaniach obliczeniowych
 - silnie dużych liczb – do dwóch razy szybciej
 - szyfrowanie danych – nawet kilkukrotnie szybciej
- wydajniejsze w manipulacji danymi dużego rozmiaru
 - ogromne bazy danych
 - obliczenia naukowe
 - obróbka wideo
- sprawniejsze jeśli chodzi o wielozadaniowość i pracę przy dużym obciążeniu

Wpływ architektury procesora na system operacyjny

64-bitowość: Wady i problemy

Wady i problemy

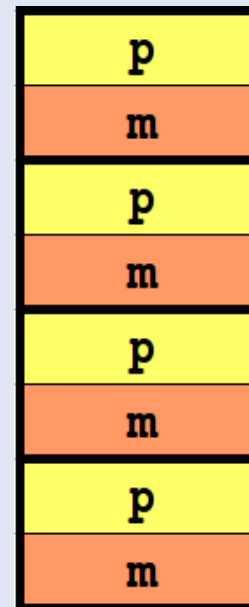
- puchnięcie danych i programów

- 32-bit: `sizeof(struct task_struct) ~ 2000`
- 64-bit: `sizeof(struct task_struct) ~ 4000`

- uwaga na wyrównanie danych

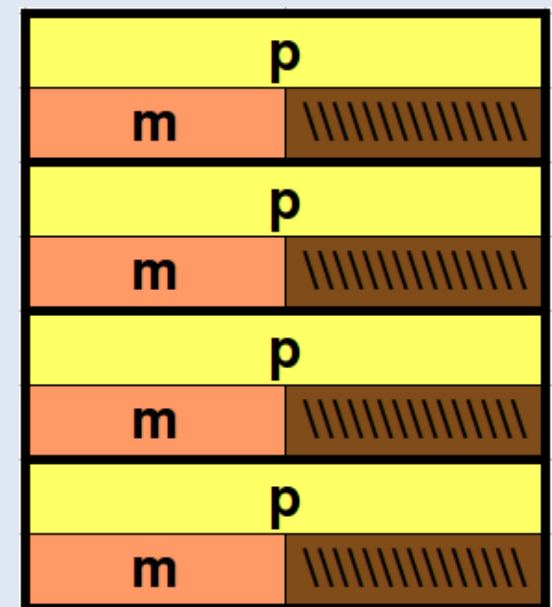
```
struct str {  
    void* p;  
    int m;  
};
```

```
struct str tab[4];
```



32-bit

`sizeof(tab) = 32`



64-bit

`sizeof(tab) = 64`

Wady i problemy

- brak niektórych programów i sterowników w wersjach 64-bitowych
 - np. Adobe Flash Player
- czasem problemy ze sprzętem
- czasem aplikacje 32-bitowe mogą działać wolniej
 - x86-64 – różnica prawie niezauważalna (po prostu nie używa się niektórych rejestrów i instrukcji)
 - Itanium i inne architektury w pełni 64-bitowe – różnica może być znacząca (potrzeba emulować środowisko 32-bitowe)

Problemy przy przenoszeniu aplikacji

- używanie "magicznych liczb"

- alokowanie pamięci

```
size_t arraySize = N * 4;  
long *array = (long *) malloc(arraySize);
```

- arytmetyka

```
long l = 0 ^ 0x80000000;  
printf("%ld\n", l);
```

32-bit

$-2147483648 = \text{LONG_MIN}$

64-bit (LP64)

$2147483648 = ?$

Problemy przy przenoszeniu aplikacji

- indeksowanie tablic

```
int i = 0;
while (ogromnaTablica[i] != id)
    i++;
```

- to nie zadziała dla tablic większych od INT_MAX

- operacje na bitach

```
ptrdiff_t setBit(ptrdiff_t val, unsigned bitNum){
    ptrdiff_t mask = 1 << bitNum;
    return val | mask;
}
```

- `setBit(0, 32) = 0x0 != 0x100000000`
- nie działa, bo "1" jest typu int i przy shfcie następuje przepełnienie

Problemy przy przenoszeniu aplikacji

- projektując aplikację na 64-bitowy system operacyjny należy pamiętać o tym, że być może użytkownik będzie chciał korzystać z bardzo dużych zestawów danych (prawdopodobnie dlatego właśnie zainstalował taki system)
 - tablice o ponad INT_MAX elementach
 - pliki większe niż 4GB
- należy to uwzględnić także w czasie testów, gdyż niektóre błędy mogą się ujawnić dopiero przy danych bardzo dużych rozmiarów
 - patrz przykłady na poprzednich slajdach
- należy pamiętać też o tym, że być może przyjdzie czas architektur 128-bitowych!

Źródła

- Wikipedia
<http://en.wikipedia.org/> <http://pl.wikipedia.org/>
- RISC Architecture
<http://cse.stanford.edu/class/sophomore-college/projects-00/risc/>
- Zarządzanie pamięcią w 32- i 64-bitowych systemach Windows
http://www.microsoft.com/poland/technet/article/art0092_01.msp
- AMD, x86-64™ Technology White Paper
www.amd.com/us-en/assets/content_type/white_papers_and_tech_docs/x86-64_wp.pdf
- AMD 64 FAQ
http://www.amd.com/us-en/Processors/ProductInformation/0,,30_118_9331_13278,00.html
- 20 issues of porting C++ code on the 64-bit platform
<http://www.codeproject.com/KB/architecture/20ISSUES64BIT.aspx>