



7. fejezet: A CPU és a memória

**The Architecture of Computer Hardware,
Systems Software & Networking:
An Information Technology Approach**

4th Edition, Irv Englander

John Wiley and Sons ©2010

Fordította és kiegészítette: Végh János

PowerPoint slides authored by Wilson Wong, Bentley University

PowerPoint slides for the 3rd edition were co-authored with Lynne Senne,
Bentley College

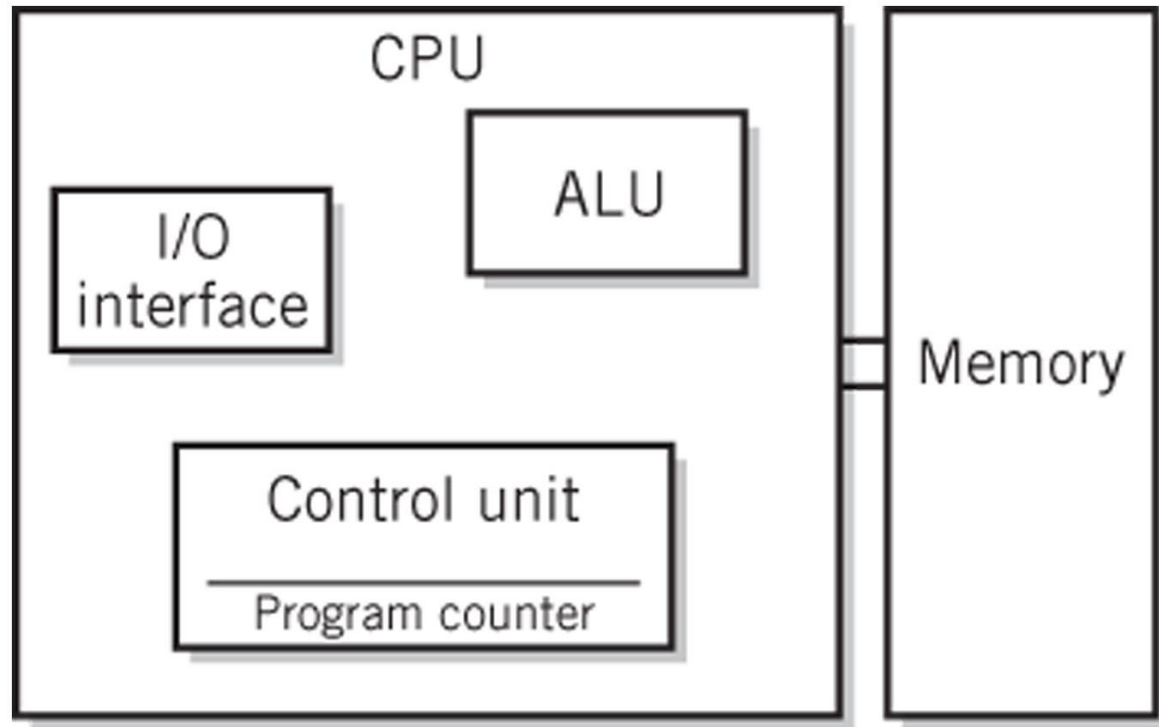


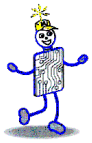
CPU: A főbb alkotórészek

- *ALU* (arithmetic logic unit)
 - Számítási műveleteket és összehasonlításokat végez
- *CU* (vezérlő egység)
 - Utasítás elővételi/végrehajtási ciklus
 - ▢ Előveszi a program utasításokat és utasításokat küld az ALU-nak
 - ▢ Adatokat mozgat a CPU regiszterek és más hardver komponensek között
 - Al-komponensek:
 - ▢ *Memory management unit*: felügyeli az adatok és utasítások elővételét a memóriából
 - ▢ *I/O Interface*: néha összevonják az előbbivel, *Bus Interface Unit* néven

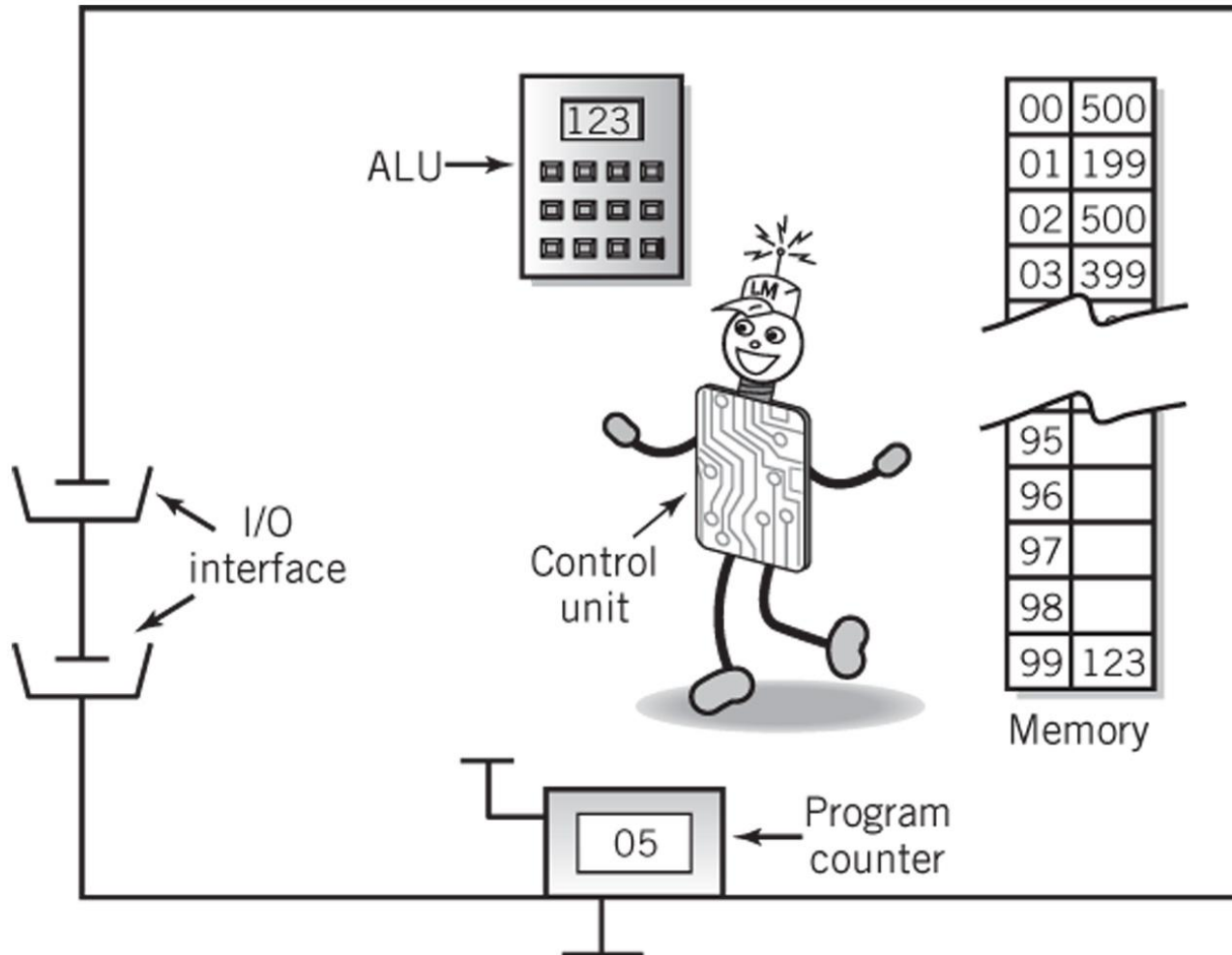


A rendszer blokkdiagramja





A „kis ember számítógép”





A regiszter fogalma

- Speciális célú, kicsi, állandó tárterület a CPU-n belül
- Közvetlenül a vezérlőegység kezeli
- Huzalozott, speciális funkciót lát el
- Bitben vagy bájtban megadott méretű (nem MB, mint a memória)
- Adatot, címet vagy utasítást tárolhat
- Hány regiszter van az LMC-ben?
- Mik a regiszterek az LMC-ben?



Regiszterek

- A regiszterek használata
 - „Scratchpad”, az éppen végrehajtás alatt levő program számára
 - ▢ Gyakran használt vagy gyorsan elérendő adatokat tartalmaz
 - A CPUról és az éppen végrehajtás alatt levő programról tárol információkat
 - ▢ A következő programutasítás címe
 - ▢ Külső eszközöktől származó jelek
- Általános célú regiszterek
 - *A felhasználó által használható regiszterek*
 - Közbülső adatokat, pl. ciklusszámlálót tárol
 - Az LMC kalkulátorával egyenértékű
 - A mai CPUk tipikusan pár tucat regisztert tartalmaznak



Speciális célú regiszterek

- *Program Count Register (PC)*
 - Utasítás mutató (instruction pointer) a másik neve
- *Instruction Register (IR)*
 - A memóriából elővett utasítást tárolja
- *Memory Address Register (MAR)*
- *Memory Data Register (MDR)*
- *Status Registers*
 - A CPU és az éppen végrehajtódó program állapota
 - *Jelzőbitek (Flags)* (egy bites logikai változók) olyan feltételek nyomon követésére, mint az aritmetikai átvitel és túlcsondulás, tápfeszültség hiba, belső hiba



Regiszter műveletek

- Más helyről (regiszterekből és memóriából) származó adatok tárolása
- Összeadás és kivonás
- Adatok léptetése és forgatása
- Feltételek vizsgálata, pl. zero vagy pozitív

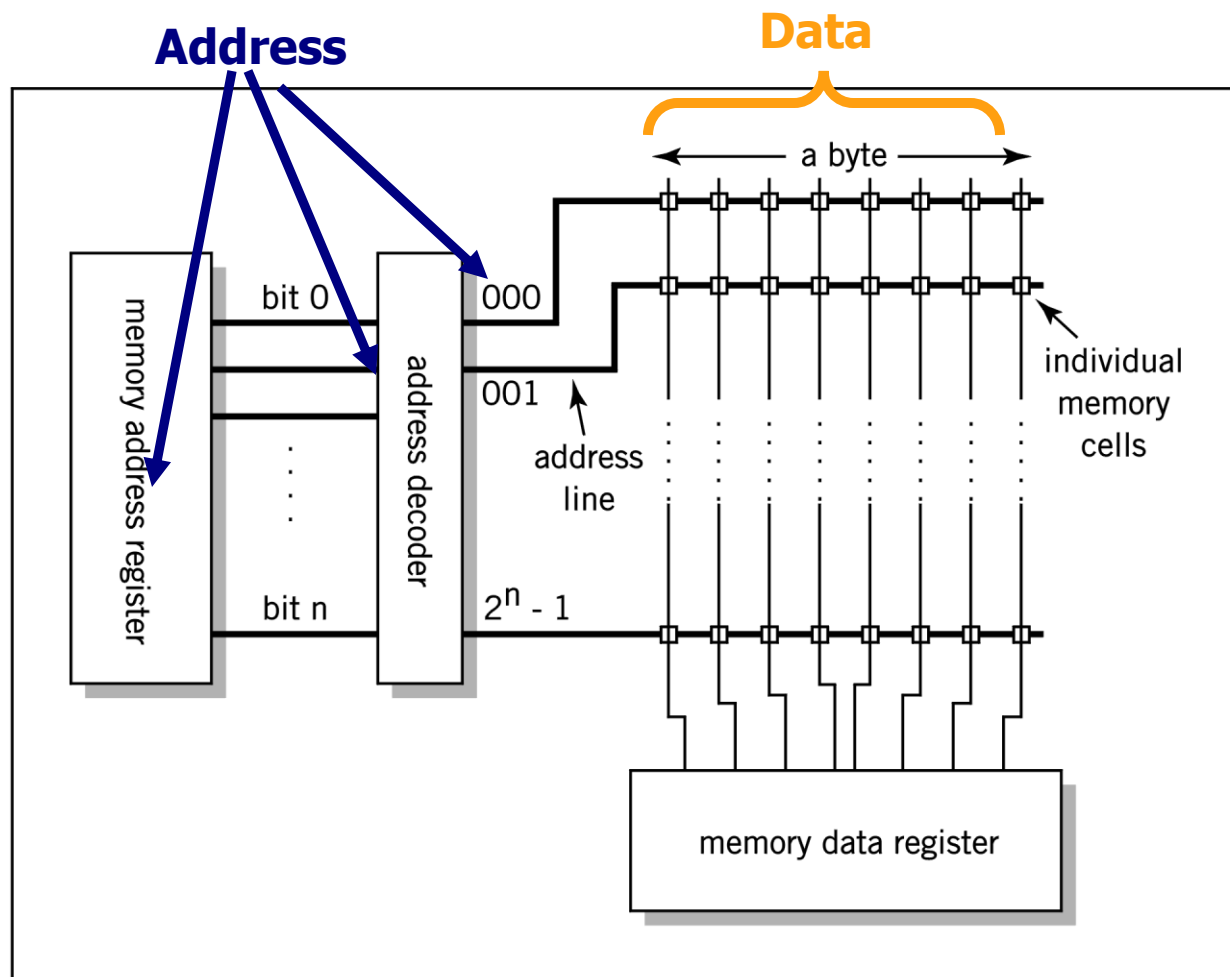


Memória műveletek

- Mindegyik memória helynek egyedi címe van
- Az utasításból a cím a MAR-ba másolódik, ami alapján megtalálható a memória hely
- A CPU eldönti, hogy írás vagy olvasás
- Átvitel a MDR és a memória között
- Az MDR kétirányú regiszter

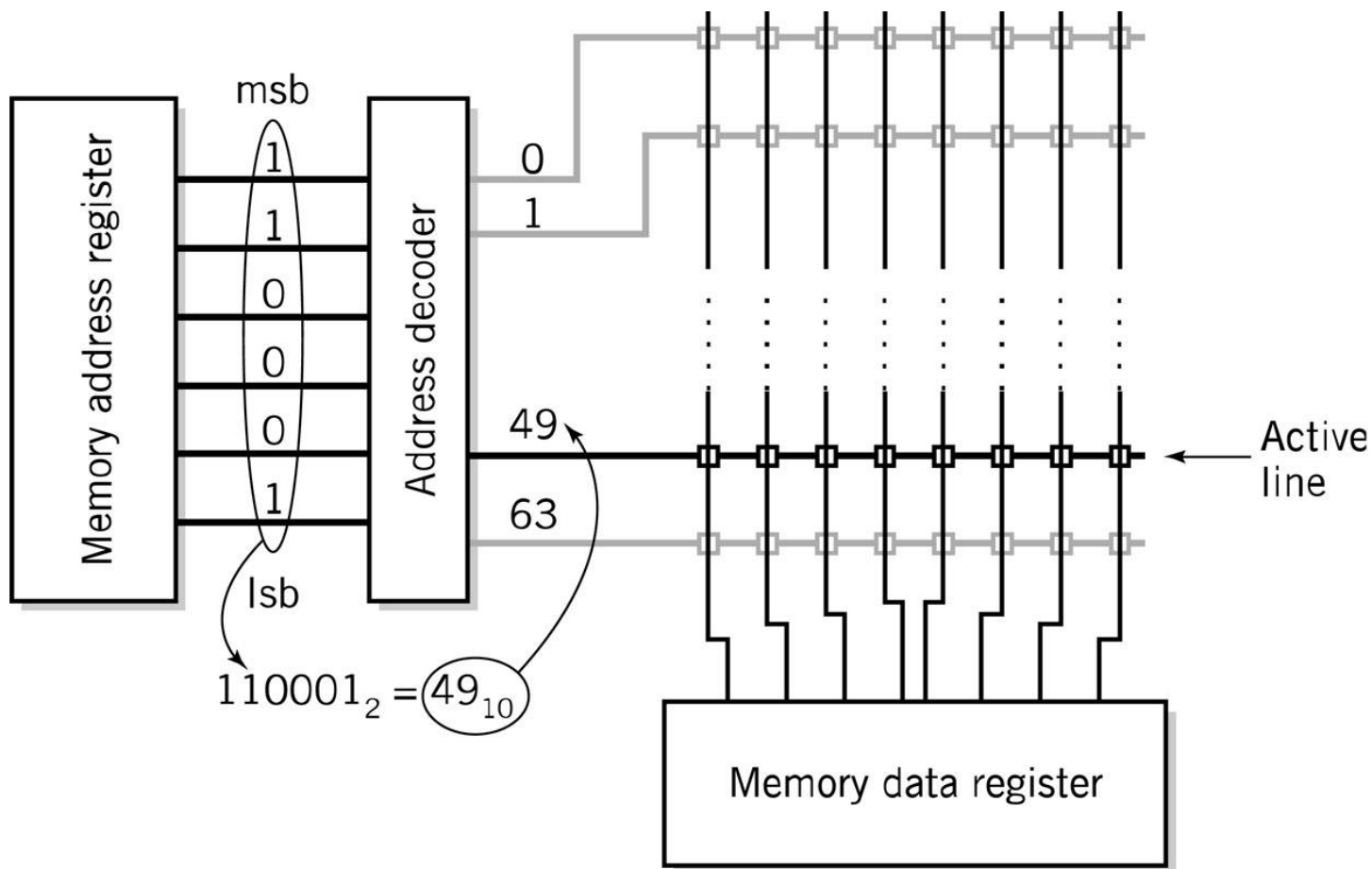


Kapcsolat a MAR, MDR és a memória között



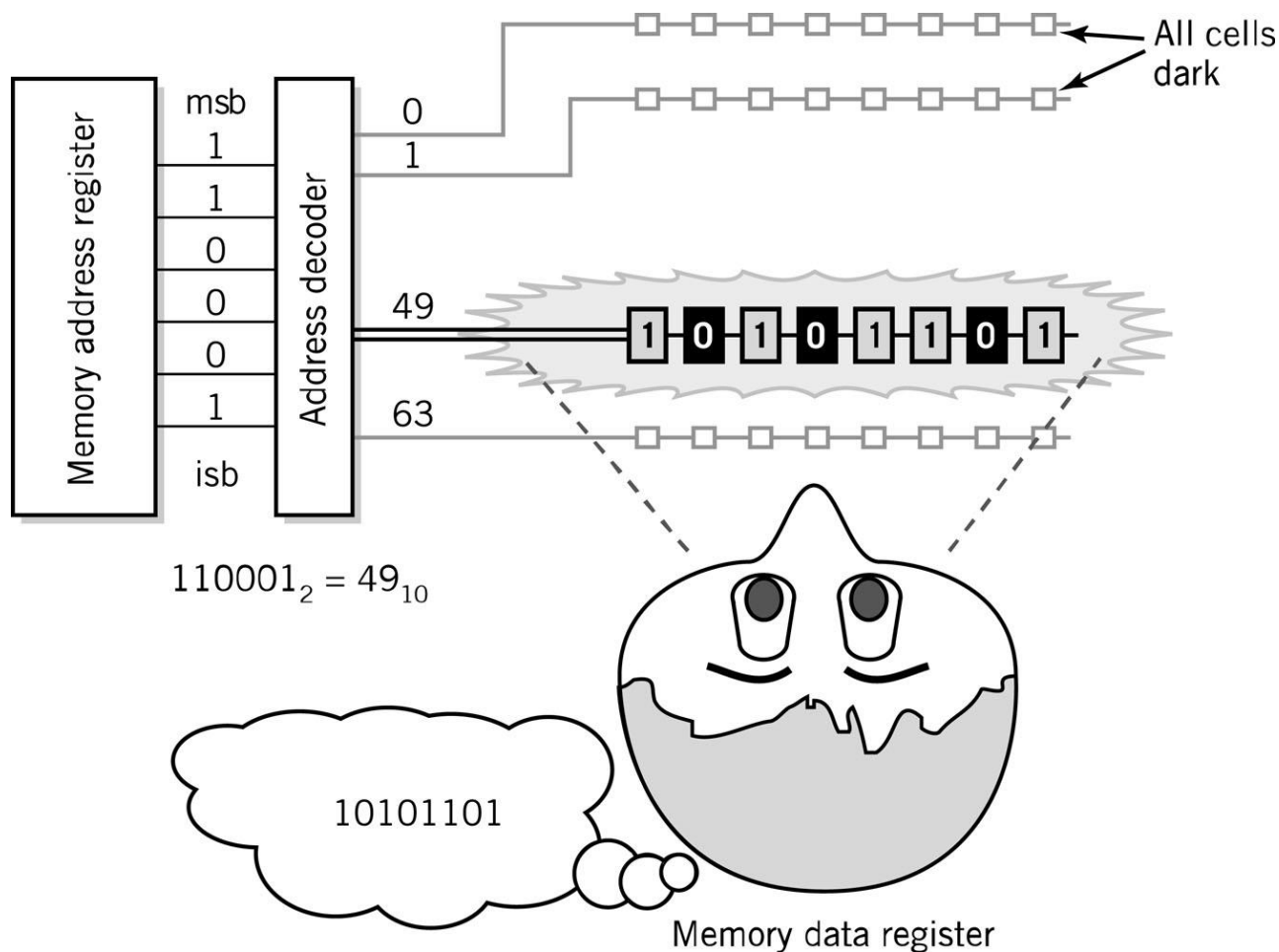


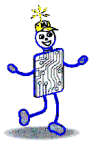
MAR-MDR példa



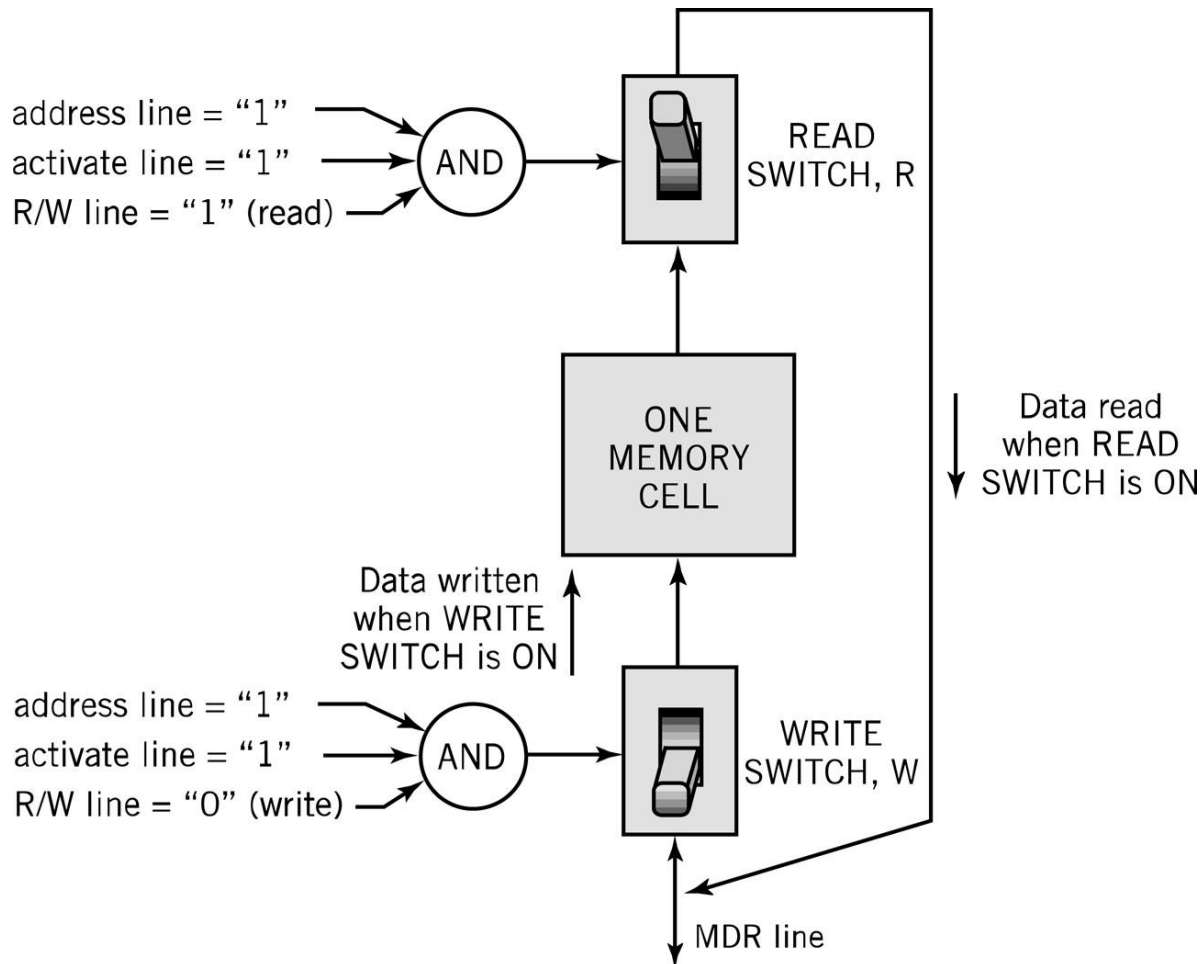


A memória vizuális megfelelője





Egyedi memória cellák





Memória kapacitás

Két tényező határozza meg

1. A MAR bitjeinek száma

- ▣ LMC = 100 (00-tól 99-ig)
- ▣ 2^K ahol K = a regiszter szélessége bitekben

2. Az utasítás címrészének mérete

- ▣ 4 bit 16 helyet tesz lehetővé
- ▣ 8 bit 256 helyet tesz lehetővé
- ▣ 32 bit pedig 4,294,967,296 vagy 4 GB helyet



RAM: Random Access Memory

- *DRAM (Dynamic RAM)*

- Gyakrabban használt, olcsó, kisebb teljesítmény igényű, kisebb hőleadású, kisebb méretű
- Nem állandó (Volatile): frissíteni kell (újrátölteni) kb. msec-onként

- *SRAM (static RAM)*

- Gyorsabb és drágább, mint a DRAM
- Nem állandó (Volatile)
- Kis mennyiségben használatos *cache memory* minőségben, nagy sebességű memória elérésre



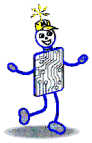
Állandó (Nonvolatile) Memória

- *ROM*
 - Read-only Memory
 - Olyan szoftvert tartalmaz, ami várhatóan nem változik a rendszer életideje alatt
- *EEPROM*
 - Electrically Erasable Programmable ROM
- *Flash Memory*
 - Gyorsabb, mint a diszk, de drágább
 - Töltés injektálással tárolja az adatbiteket
 - A RAM-hoz képest lassúbb az újraírási ideje
 - Jól használható hordozható állandó tárolóként

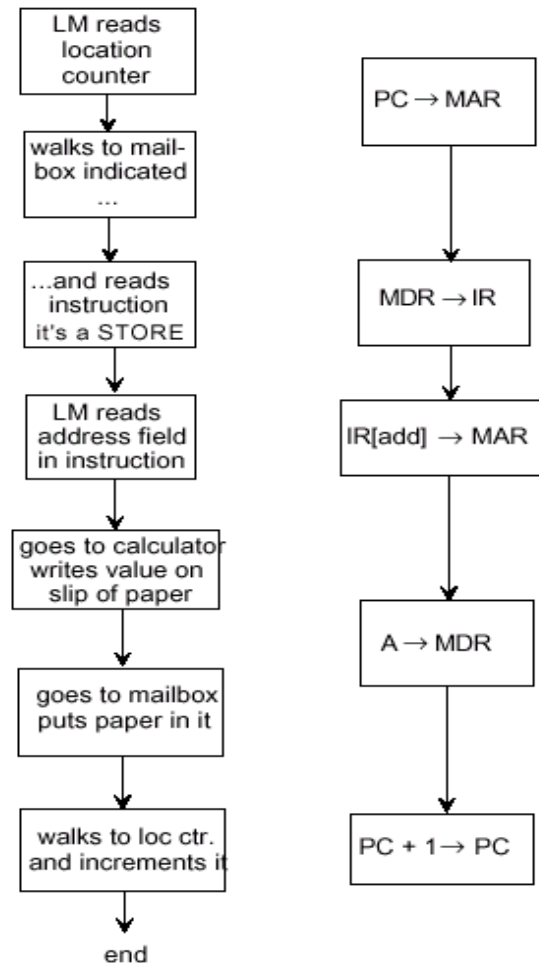


Fetch-Execute Ciklus

- Két ciklusú folyamat, mivel az utasítás és az adat egyaránt a memóriában vannak
- *Fetch* Az utasítás megtalálása és értelmezése, betöltés a memóriából regiszterbe, jelzés az ALU-nak
- *Execute*
 - Végrehajtja az utasítás által szükségesnek tartott műveleteket
 - Mozgatja/átalakítja az adatokat



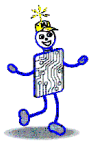
Az LMC és a CPU utasítás elővételi és végrehajtási ciklusa





Az adat elővétel elővételi/végrehajtási ciklusa

- | | |
|----------------------------------|--|
| 1. $PC \rightarrow MAR$ | Átviszi az utasítást a PC-ből a MAR-ba |
| 2. $MDR \rightarrow IR$ | Átírja az utasítást az IR-be |
| 3. $IR[address] \rightarrow MAR$ | Az utasítás cím részét betölti a MAR-ba |
| 4. $MDR \rightarrow A$ | Az aktuális adatot beírja az akkumulátorba |
| 5. $PC + 1 \rightarrow PC$ | Megnöveli a Program Counter-t |



Az adattárolás

elővételi/végrehajtási ciklusa

1. $PC \rightarrow MAR$ Átírja a címet a PC-ből a MAR-ba
2. $MDR \rightarrow IR$ Átírja az utasítást az IR-be
3. $IR[address] \rightarrow MAR$ Az utasítás címrészét betölti a MAR-ba
4. $A \rightarrow MDR^*$ Az akkumulátorból adat másolódik az MDR-be
5. $PC + 1 \rightarrow PC$ A Program Counter megnövelődik

*Figyeljük meg, miben tér el LOAD és STORE esetén a #4 lépés



Az ADD

elővételi/végrehajtási ciklusa

1. $PC \rightarrow MAR$

Átírja a címet a PC-ből a MAR-ba

2. $MDR \rightarrow IR$

Átírja az utasítást az IR-be

3. $IR[address] \rightarrow MAR$

Az utasítás címrészét betölti a MAR-ba

4. $A + MDR \rightarrow A$

Az MDR tartalmát hozzáadja az akkumulátor tartalmához

5. $PC + 1 \rightarrow PC$

A Program Counter megnövelődik



LMC Fetch/Execute

SUBTRACT

PC $\rightarrow$ MAR

MDR $\rightarrow$ IR

IR[addr] $\rightarrow$ MAR

A - MDR $\rightarrow$ A

PC + 1 $\rightarrow$ PC

IN

PC $\rightarrow$ MAR

MDR $\rightarrow$ IR

IOR $\rightarrow$ A

PC + 1 $\rightarrow$ PC

OUT

PC $\rightarrow$ MAR

MDR $\rightarrow$ IR

A $\rightarrow$ IOR

PC + 1 $\rightarrow$ PC

HALT

PC $\rightarrow$ MAR

MDR $\rightarrow$ IR

BRANCH

PC $\rightarrow$ MAR

MDR $\rightarrow$ IR

IR[addr] $\rightarrow$ PC

BRANCH on Condition

PC $\rightarrow$ MAR

MDR $\rightarrow$ IR

If condition false: PC + 1 $\rightarrow$ PC

If condition true: IR[addr] $\rightarrow$ PC



Busz

- Az a fizikai összeköttetés, ami lehetővé teszi a számítógéprendszerten belül adatok eljuttatását egyik helyről a másokra
- Elektromos vagy optikai vezetékek csoportja, amely jeleket szállít egyik helyről a másokra
 - Vezeték vagy áramköri lapra nyomtatott sáv
 - *Line*: a busz egyes vezetékei
- 4 féle jel
 1. Adat (Data)
 2. Címzés (Addressing)
 3. Vezérlő jelek (Control signals)
 4. Tápellátás (Power) (esetleges)



Busz jellemzők

- A különálló vezetékek száma
- Az egyidejűleg szállítható adatszélesség bitekben
- Címző képesség
- A busz egyes vonalai egyediek vagy megosztottak
- Adatátviteli sebesség (throughput) - bits per second
- A végpontok közötti távolság
- A csatlakoztatható eszközök száma és típusa
- A szükséges vezérlés típusa
- A kitűzött cél
- Tulajdonságok és képességek



Buszok osztályozása

- Párhuzamos és soros buszok
- Az átvitel iránya szerint
 - Simplex – egyirányú
 - Fél duplex – kétirányú, de nem egyidőben
 - (Teljes) duplex – egyidejűleg két irányú
- Az összekapcsolás módszere szerint
 - Point-to-point – egy forrásból egy nyelőbe
 - Kábelek – point-to-point buszok amelyek külső eszközhöz kapcsolódnak
 - Multipoint bus – also broadcast bus or multidrop bus
 - Több pontot kapcsol egyetlen másikhoz



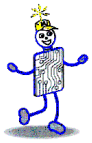
Párhuzamos és soros buszok

■ Párhuzamos

- Nagy átviteli sebesség, mivel a szó valamennyi bitjét egyidejűleg visszük át
- Drága és nagy helyigényű
- Elektromágneses interferenciákra érzékeny, ami korlátozza sebességét és hosszát
- Általában kis távolságokra használják, mint pl. CPU buszok és számítógép alaplapok

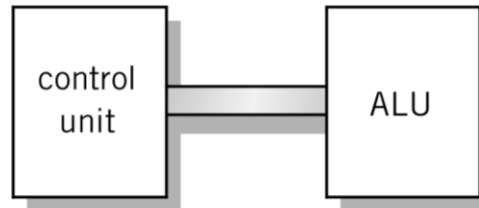
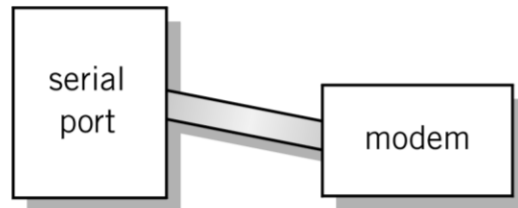
■ Soros

- Egyszerre csak 1 bitet visz át
- Egy adatvezeték pár és néhány vezérlő vonal
- Sok alkalmazás esetén az átviteli sebesség nagyobb mint párhuzamos busz esetén, az elektromágneses interferencia hiánya miatt

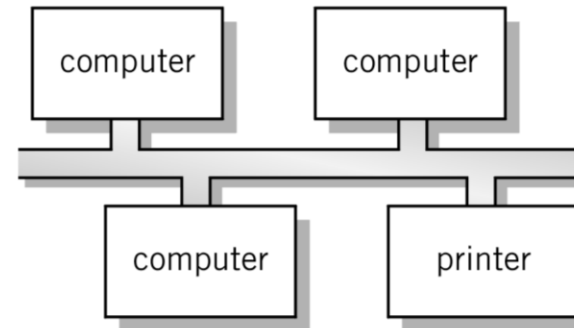


Point-to-point vs. Multipoint

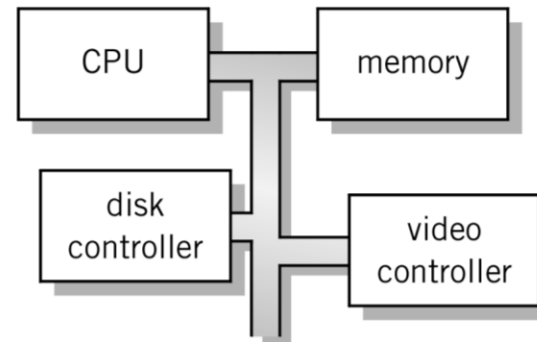
**Plug-in
device**



examples of point-to-point
buses



**Broadcast
bus
Example:
Ethernet**



examples of multipoint buses

**Shared among
multiple devices**



Az utasítások osztályozása

- Adatmozgató (load, store)
 - A leggyakoribb, nagy flexibilitású
 - Memóriára és regiszterekre alkalmazható
 - Mekkora a *word* mérete? 16? 32? 64 bits?
- Aritmetikai
 - Operátorok $+$ $-$ $/$ $*$ $\wedge$
 - Egészek és lebegő pontosok (Integers and floating point)
- Logikai (boolean)
 - Általában tartalmazza az **AND**, **XOR** és **NOT** utasításokat
- Egyoperandusú manipuláló utasítások
 - Negálás, csökkentés, növelés, nullázás

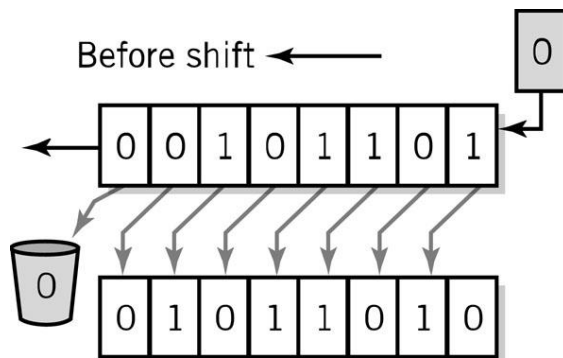


További utasítás osztályozások

- Bit manipuláló utasítások
 - Feltétel vizsgáló jelzőbitek
- Eltolás és forgatás
- Program vezérlés
- Verem kezelő utasítások
- Több adatos utasítások
- I/O és számítógép vezérlés

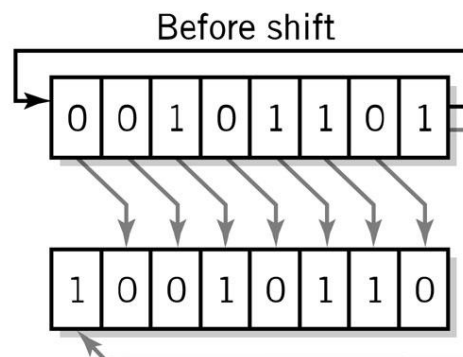


Regiszter eltolás és forgatás



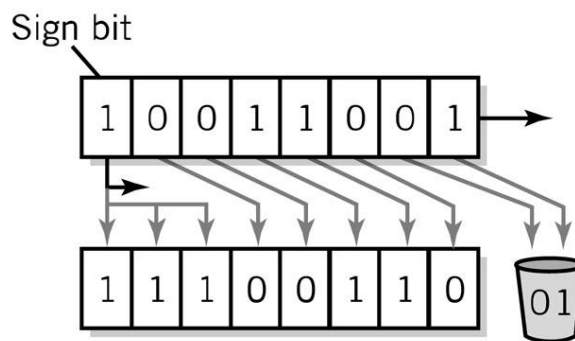
After shift

a. Left logical shift register 1 bit



After shift

b. Rotate right 1 bit



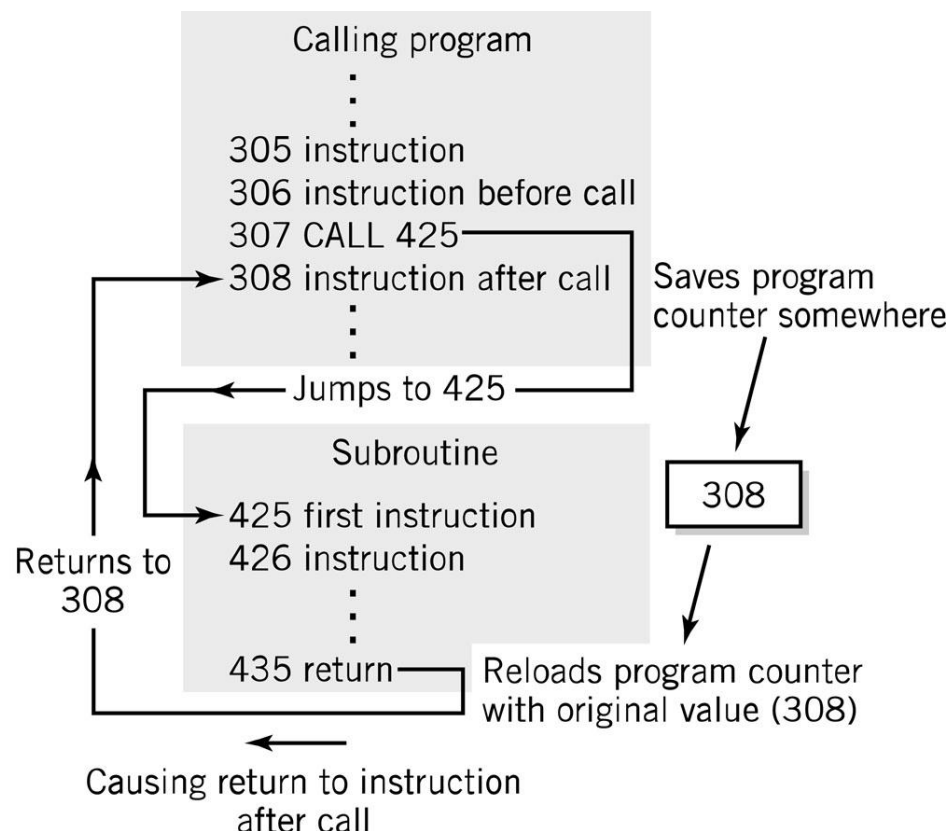
c. Right arithmetic shift 2 bits



Program vezérlő utasítások

- Program vezérlés

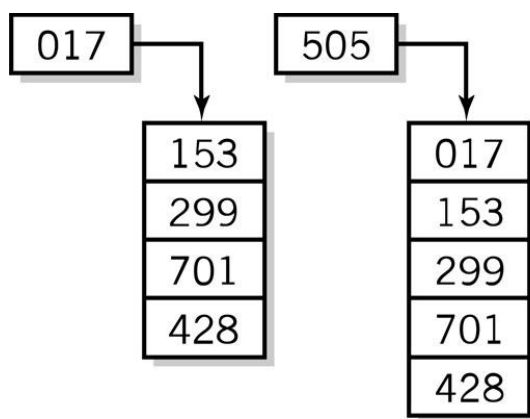
- Ugrás és elágazás (Jump and branch)
- Szubrutin hívás és visszatérés (Subroutine call and return)





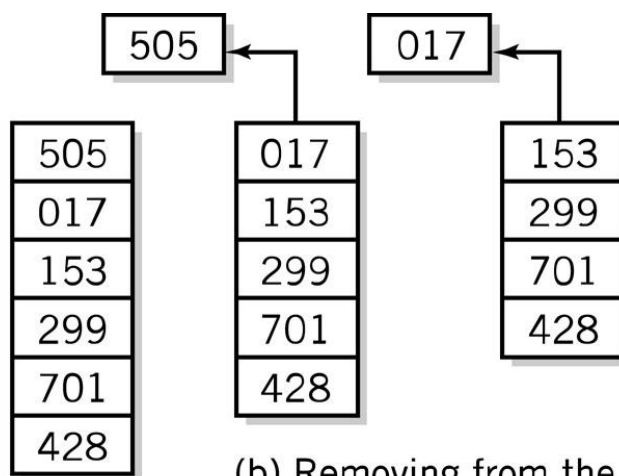
Verem kezelő utasítások

- Verem kezelő utasítások
 - LIFO módszerű információ szervezés
 - Az elemeket a hozzáadás sorrendjéhez képest fordított sorrendben lehet eltávolítani



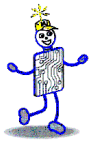
(a) Adding to the stack

Push

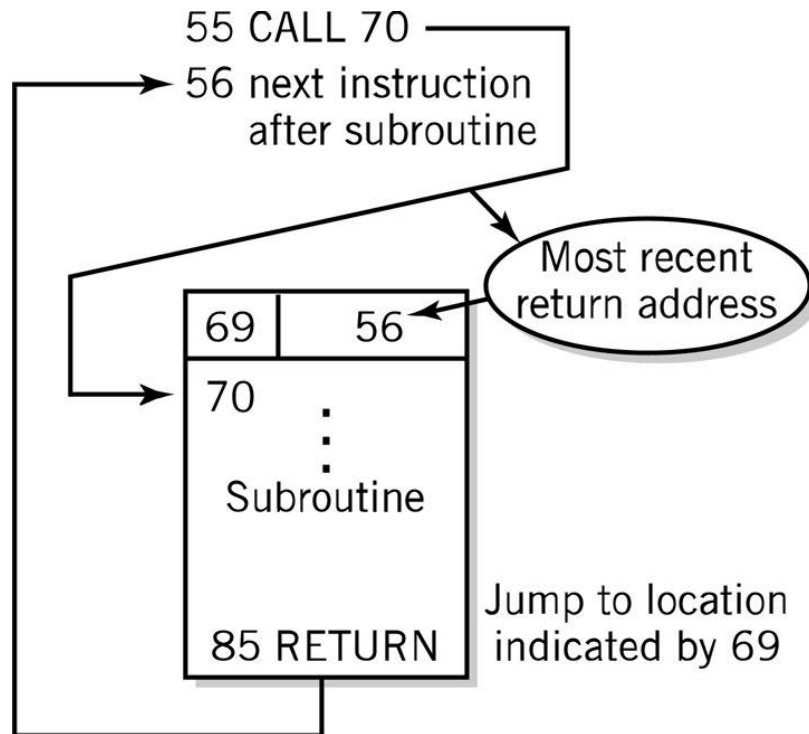


(b) Removing from the stack

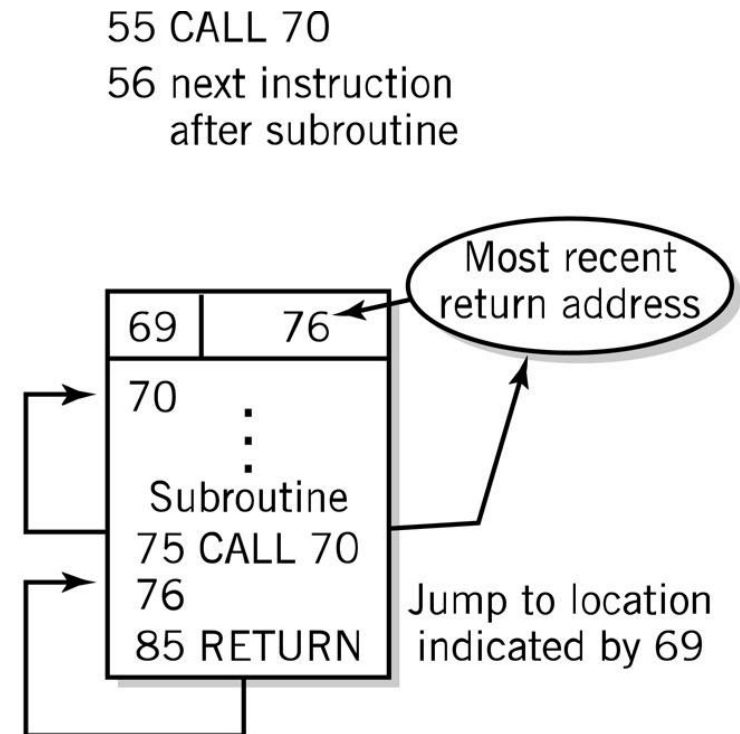
Pop



Szubrutin visszatérési cím tárolása rögzített helyen: *Oops!*



a. Subroutine called from loc.55

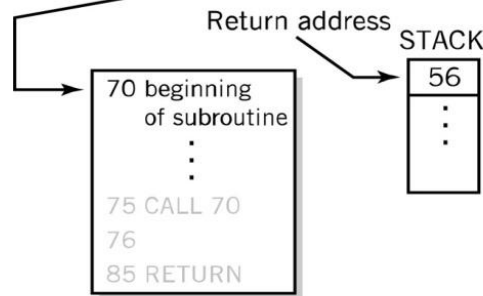


**b. Subroutine re-called from 75,
within the subroutine**

Szubrutin visszatérési cím tárolása veremben

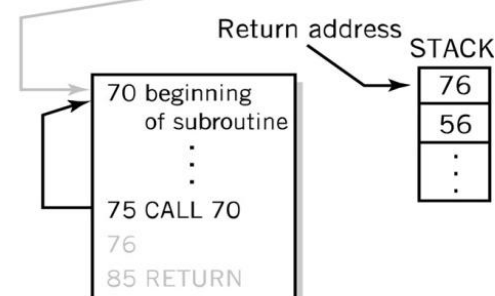
① Subroutine call from
LOC 55

55 CALL 70
56 next instruction
after subroutine
completes



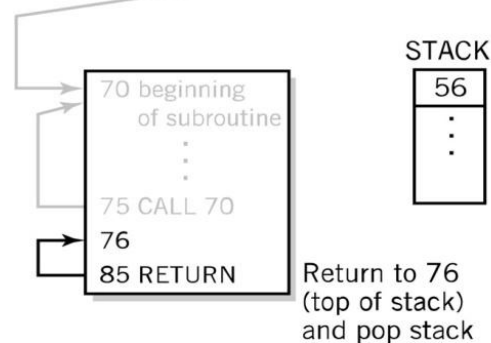
② 2nd subroutine call from LOC
75 (within the subroutine)

55 CALL 70
56 next instruction
after subroutine
completes



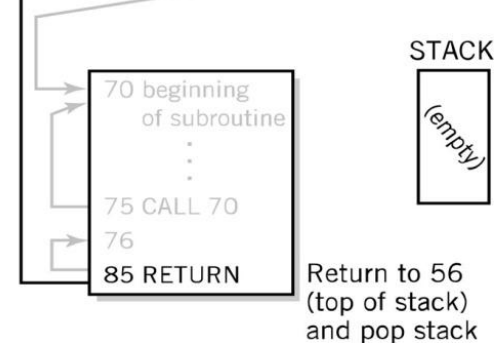
③ Return from
inner call

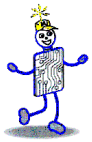
55 CALL 70
56 next instruction
after subroutine
completes



④ Return from
original call

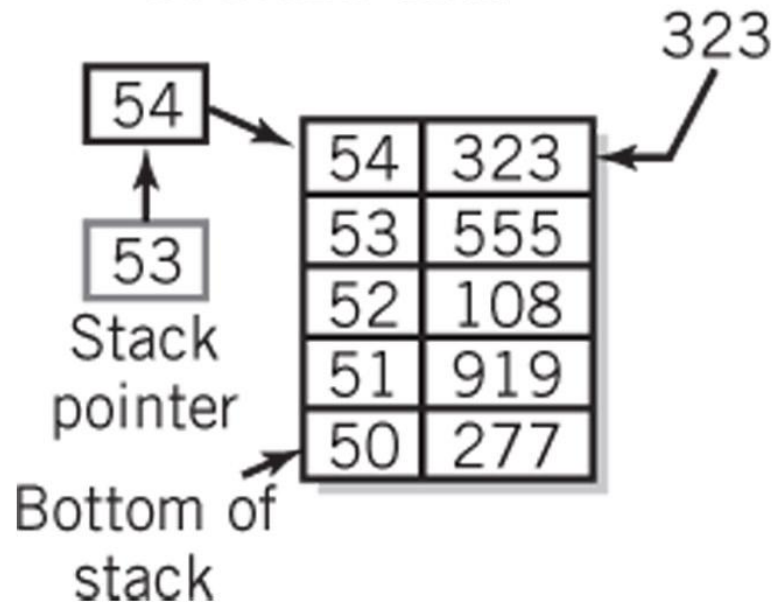
55 CALL 70
56 next instruction
after subroutine
completes



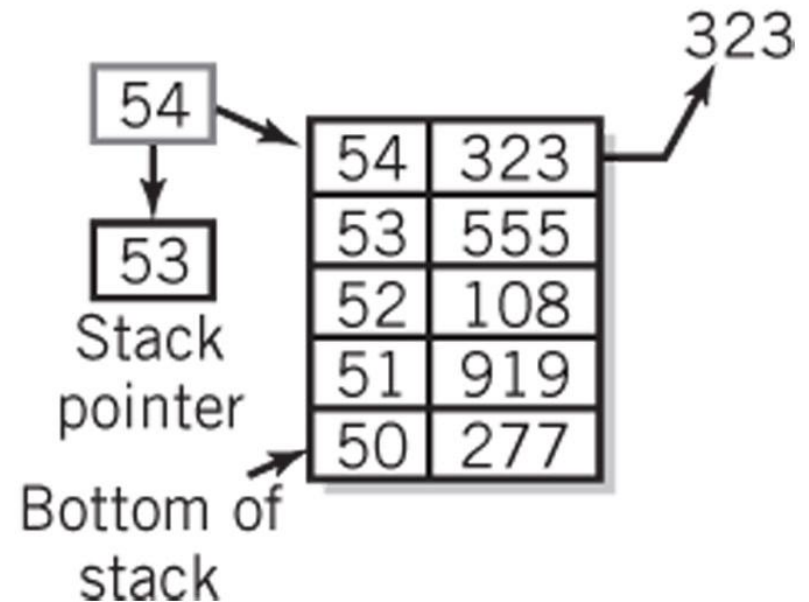


Memória blokk veremtárolóként

PUSH increments
pointer, then
STORES data



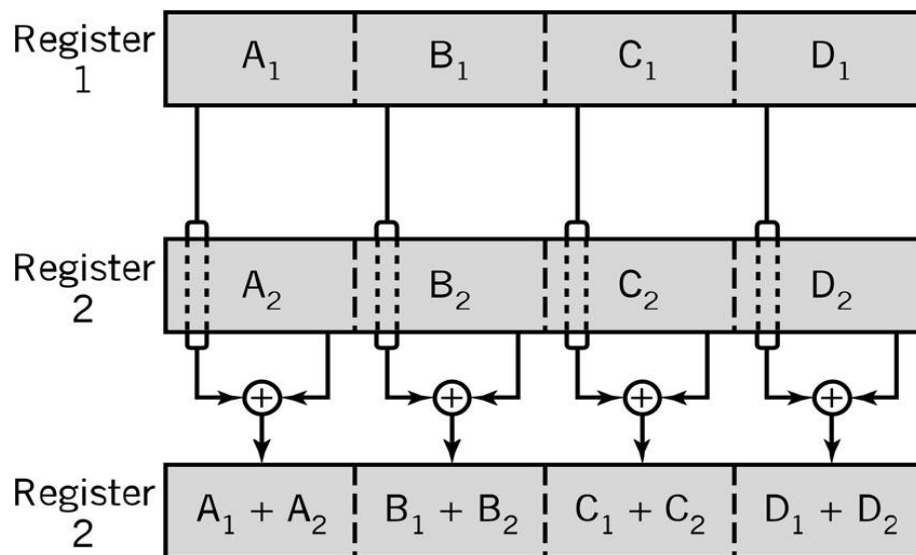
POP loads data, then
decrements pointer





Több adatos utasítások

- Egyazon utasítást több adatdarabon egyidejűleg elvégez
 - SIMD: Single Instruction, Multiple Data
 - Elterjedten használt multimedia, *vektor* és tömb feldolgozó alkalmazásokban





Az utasítások alkotóelemei

- OPCODE: művelet
 - Forrás OPERANDUS(ok)
 - Eredmény OPERANDUS
- } **Címek**
- Az adat helye (regiszter, memória)
 - ▢ Explicit: tényleges szerepel az utasításban
 - ▢ Implicit: alapértelmezett értékű

OPCODE	Source OPERAND	Result OPERAND
--------	-------------------	-------------------



- # Simple 32-bit Instruction Format





Utasítások

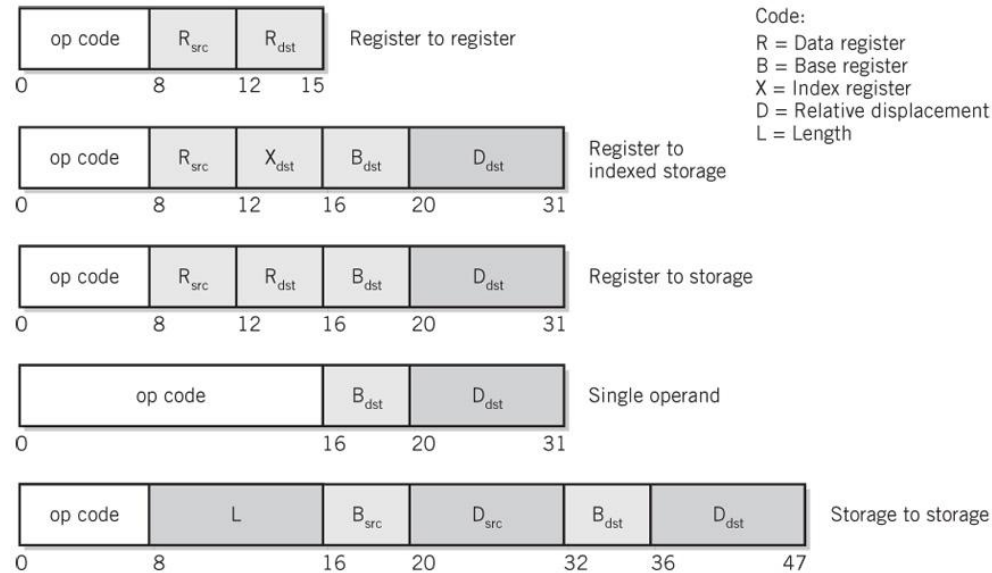
- Utasítás
 - A számítógépnek szóló parancs
 - Hatására elektromos vagy optikai jelek küldődnek speciális feldolgozó áramköröknek
- Utasítás készlet
 - Tervezéskor határozzák meg a processzor által elvégzendő feladatokat
 - Ami különbséget tesz a számítógép architektúrák között
 - ▣ Az utasítások száma
 - ▣ Az egyes utasítások által végrehajtott műveletek komplexitása
 - ▣ A támogatott adattípusok
 - ▣ Formátum (megjelenés, rögzített vagy változó hosszúság)
 - ▣ Regiszterek használata
 - ▣ Címzés (méret, módok)



Az utasítás szó mérete

- Rögzített és változó méret
 - A csővezetékezés nagyrészt kiszűrte a változó hosszúságot használó architektúrákat
- A mostani architektúrák 32 vagy 64 bites szavakat használnak
- Címzési módok
 - Közvetlen
 - ▣ Ilyen módot használ az LMC
 - Regiszteren keresztül közvetett
 - Hívják közvetlen, indirekt és indexeltnek is

Utasítás formátum példák



Code:

R = Data register

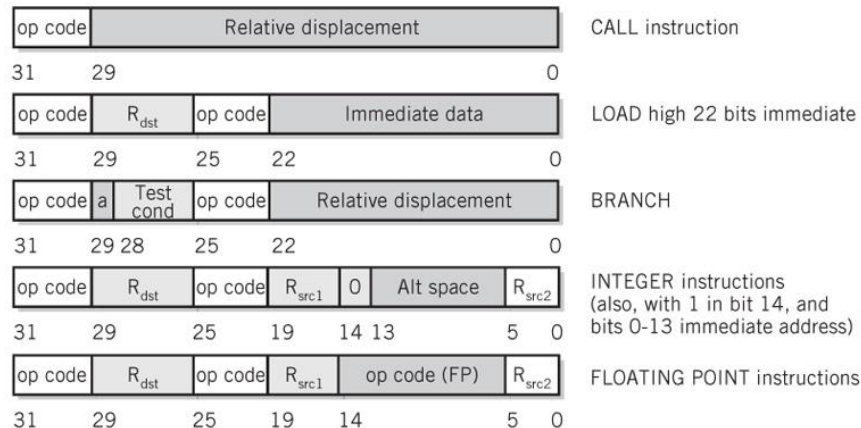
B = Base register

X = Index register

D = Relative displacement

L = Length

IBM mainframe formats



SPARC formats



Copyright 2010 John Wiley & Sons

All rights reserved. Reproduction or translation of this work beyond that permitted in section 117 of the 1976 United States Copyright Act without express permission of the copyright owner is unlawful. Request for further information should be addressed to the Permissions Department, John Wiley & Sons, Inc. The purchaser may make back-up copies for his/her own use only and not for distribution or resale. The Publisher assumes no responsibility for errors, omissions, or damages caused by the use of these programs or from the use of the information contained herein.”