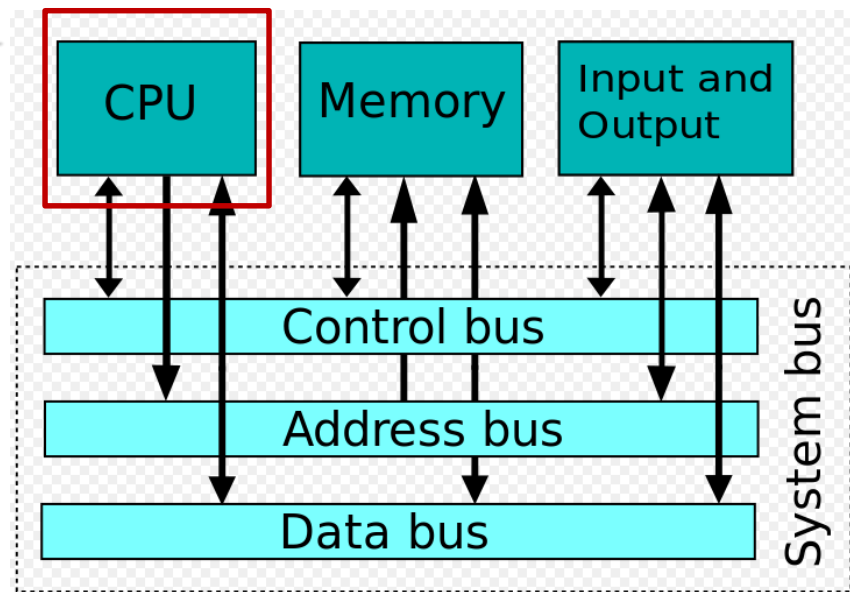


## Chương 4

# Bộ xử lý trung tâm (CPU)

### 4.1. Tổ chức của CPU

### 4.2. Tập lệnh



Giảng viên: ThS. Phan Như Minh

Spring 2020

# Minh họa



INTEL PENTIUM 4



AMD ATHLON 64



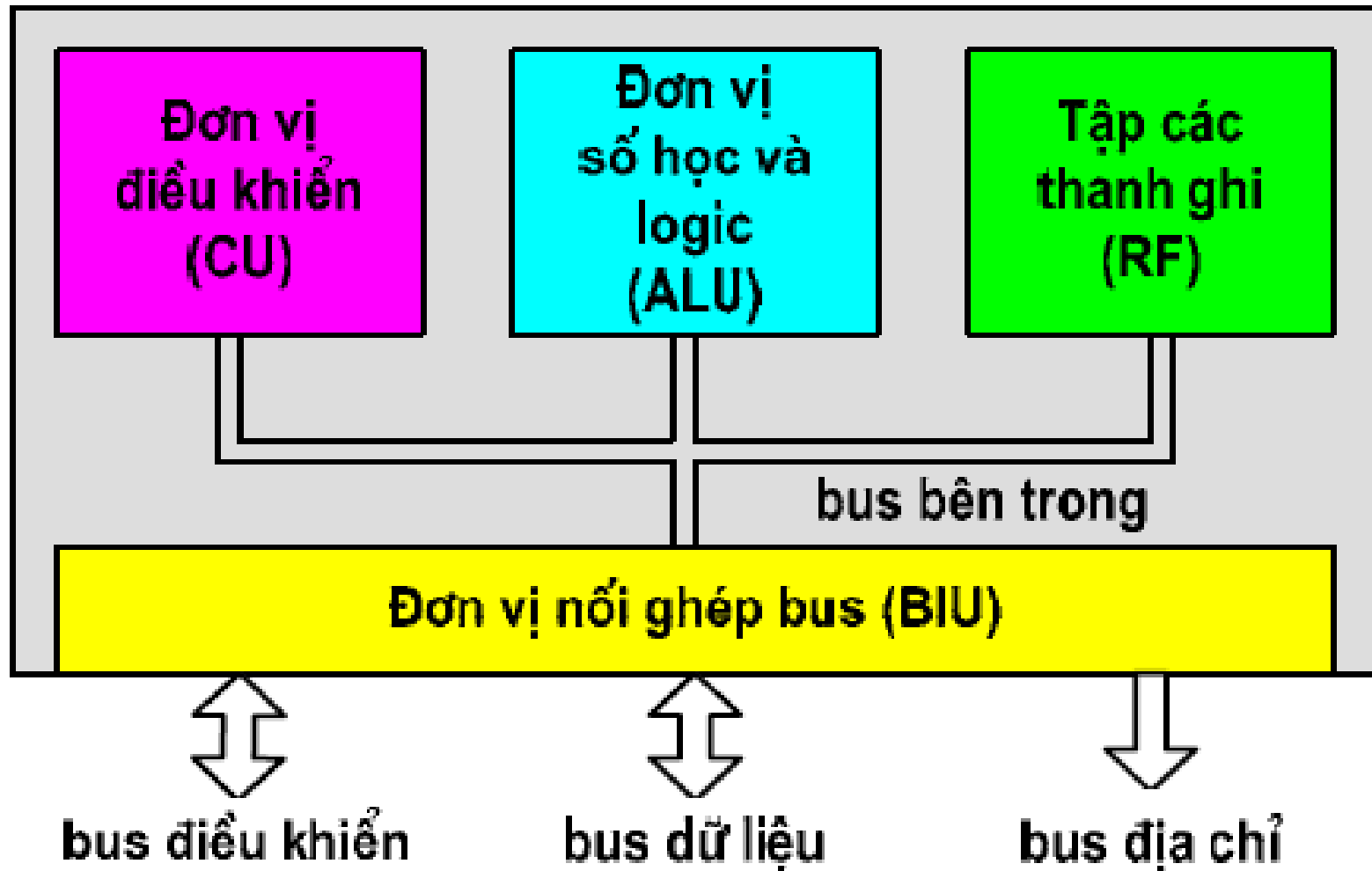
INTEL PENTIUM M

## 4.1. Tổ chức của CPU

### ❖ Nhiệm vụ của CPU:

- Nhận lệnh (Fetch Instruction): CPU đọc lệnh từ bộ nhớ.
- Giải mã lệnh (Decode Instruction): xác định thao tác mà lệnh yêu cầu.
- Nhận dữ liệu (Fetch Data): nhận dữ liệu từ bộ nhớ hoặc các cổng vào-ra.
- Xử lý dữ liệu (Process Data): thực hiện phép toán số học hay phép toán logic với các dữ liệu.
- Ghi dữ liệu (Write Data): ghi dữ liệu ra bộ nhớ hay cổng vào-ra

# Sơ đồ cấu trúc cơ bản của CPU



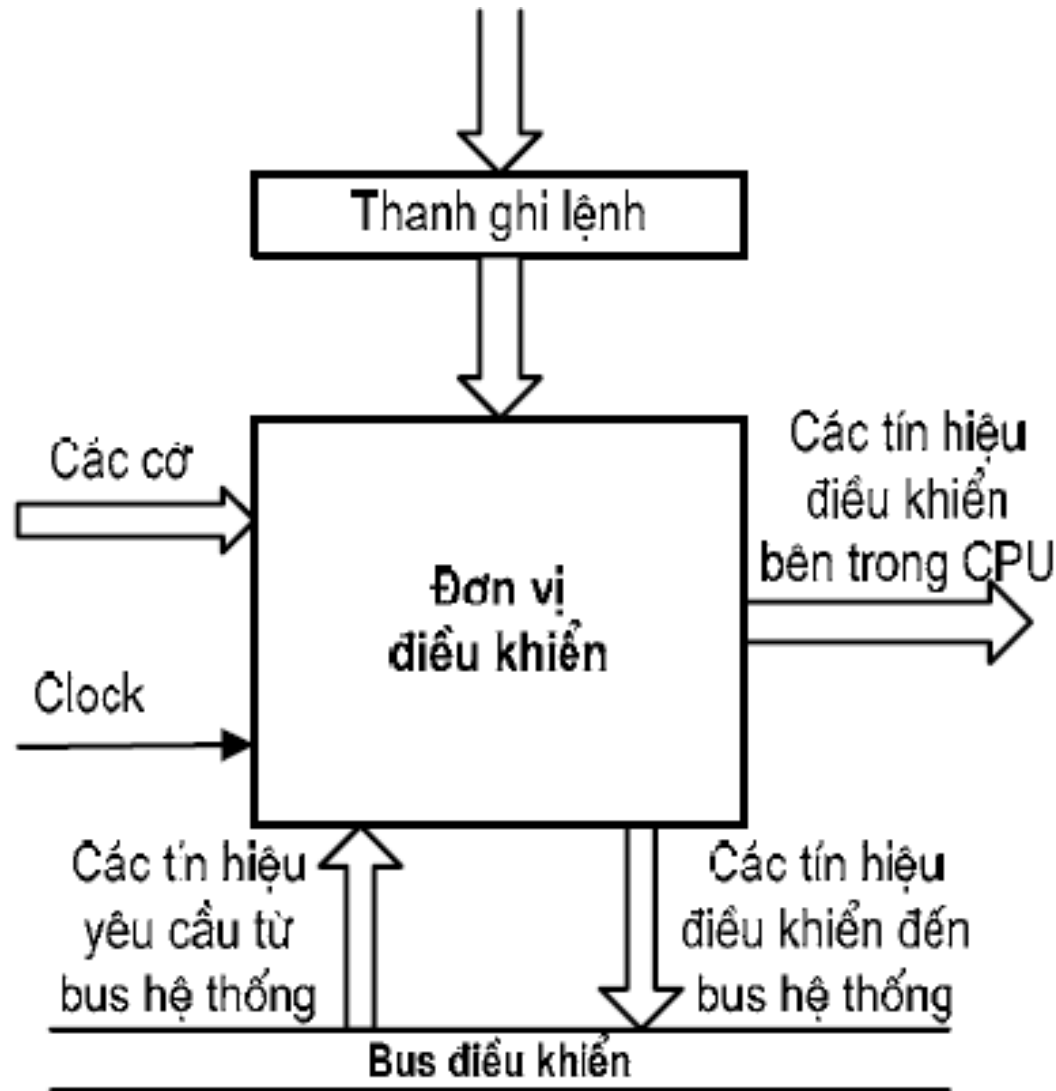
# Các thành phần cơ bản của CPU

- ❖ Đơn vị điều khiển (Control Unit - CU)
- ❖ Đơn vị số học và logic (Arithmetic and Logic Unit - ALU)
- ❖ Tập thanh ghi (Register File - RF)
- ❖ Đơn vị nối ghép bus (Bus Interface Unit - BIU)
- ❖ Bus bên trong (Internal Bus)

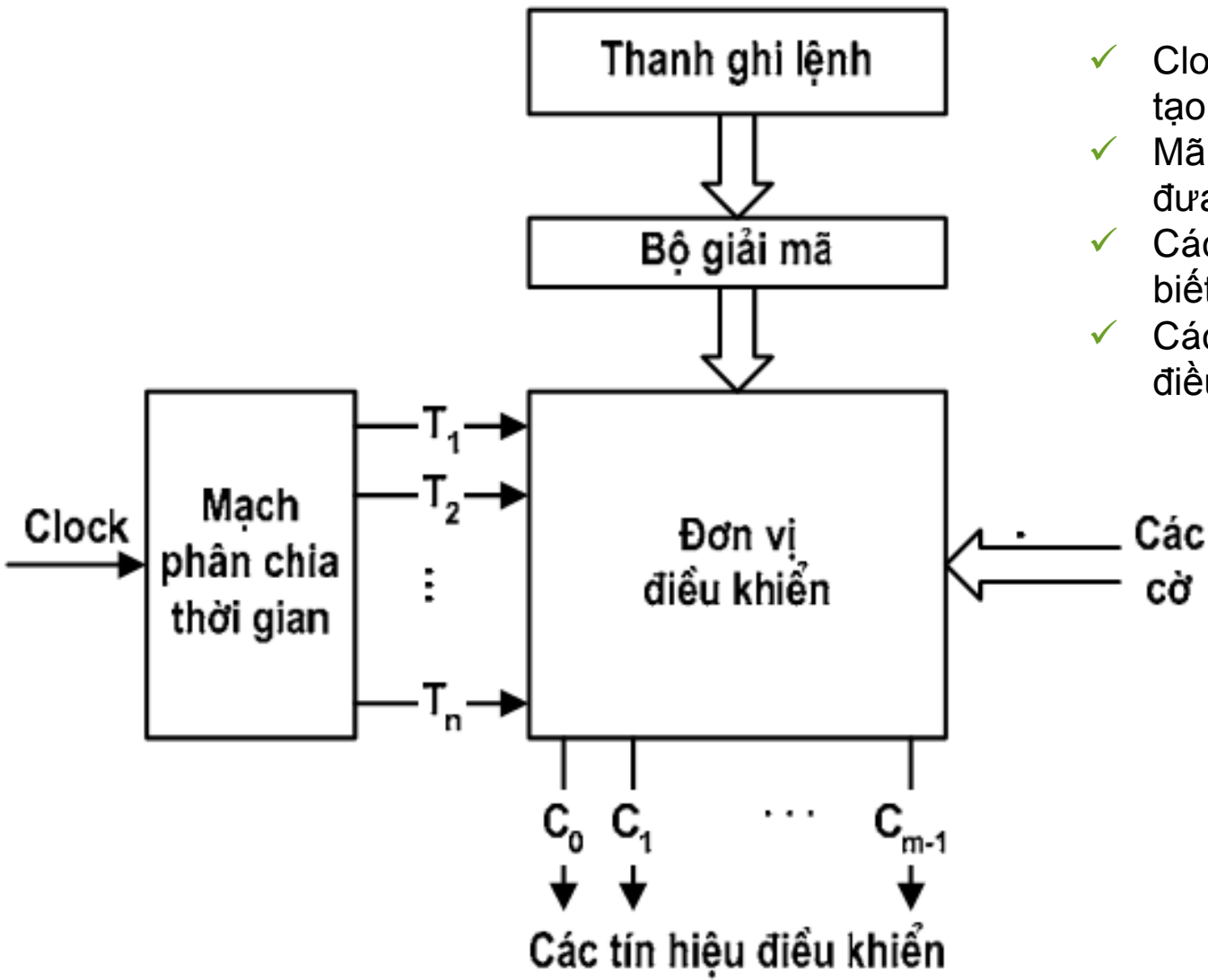
## ❖ Chức năng

- Điều khiển nhận lệnh từ bộ nhớ đưa vào thanh ghi lệnh
- Tăng nội dung của PC để trở sang lệnh kế tiếp
- Giải mã lệnh đã được nhận để xác định thao tác mà lệnh yêu cầu
- Phát ra các tín hiệu điều khiển thực hiện lệnh
- Nhận các tín hiệu yêu cầu từ bus hệ thống và đáp ứng với các yêu cầu đó.

# Mô hình kết nối đơn vị điều khiển



# Đơn vị điều khiển nối kết cứng



- ✓ Clock: tín hiệu nhịp từ mạch tạo dao động bên ngoài.
- ✓ Mã lệnh từ thanh ghi lệnh đưa đến để giải mã.
- ✓ Các cở từ thanh ghi cở cho biết trạng thái của CPU.
- ✓ Các tín hiệu yêu cầu từ bus điều khiển



# Các tín hiệu đưa đến đơn vị điều khiển

# Các tín hiệu phát ra từ đơn vị điều khiển

## ❖ Các tín hiệu điều khiển bên trong CPU:

- Điều khiển các thanh ghi
- Điều khiển ALU

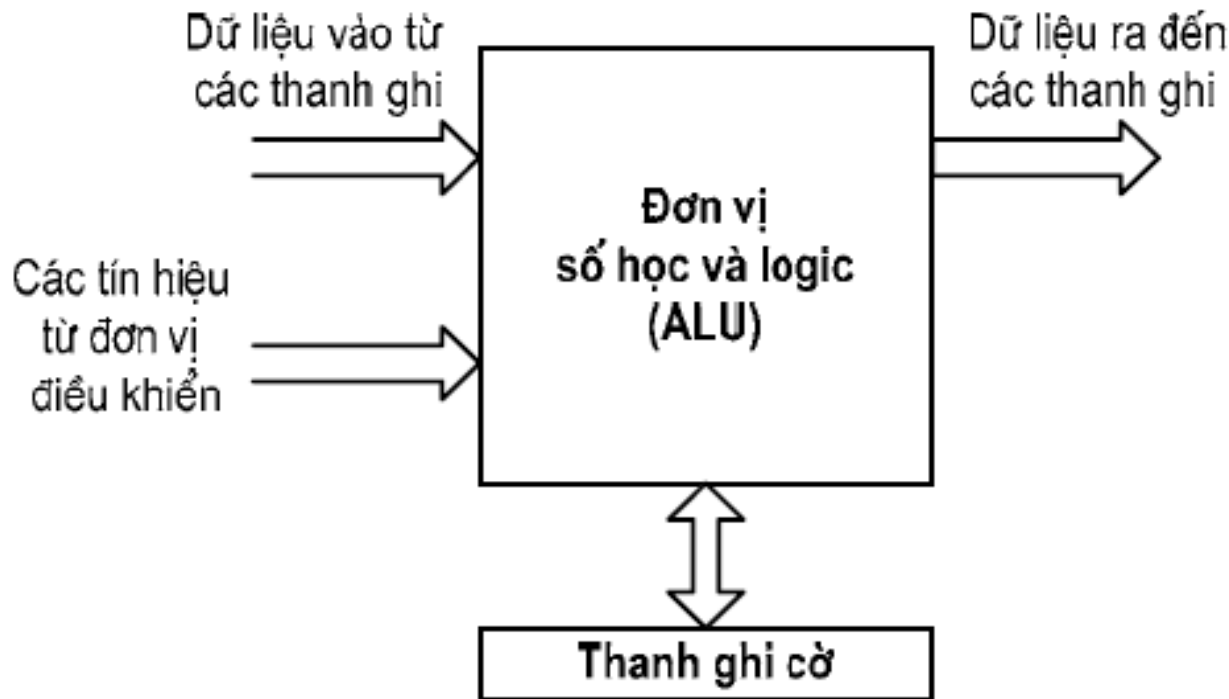
## ❖ Các tín hiệu điều khiển bên ngoài CPU:

- Điều khiển bộ nhớ
- Điều khiển các mô-đun vào-ra

# Đơn vị số học và logic

❖ Chức năng: Thực hiện các phép toán số học và phép toán logic:

- Số học: cộng, trừ, nhân, chia, tăng, giảm, đảo dấu
- Logic: AND, OR, XOR, NOT, phép dịch bit.



# Tập thanh ghi

## ❖ Chức năng và đặc điểm:

- Chứa các thông tin tạm thời phục vụ cho hoạt động ở thời điểm hiện tại của CPU
- Được coi là mức đầu tiên của hệ thống nhớ
- Số lượng thanh ghi nhiều => tăng hiệu năng của CPU

## ❖ Có hai loại thanh ghi:

- Các thanh ghi lập trình được
- Các thanh ghi không lập trình được

## Phân loại thanh ghi theo chức năng

- ❖ Thanh ghi địa chỉ: quản lý địa chỉ của ngăn nhớ hay cổng vào-ra.
- ❖ Thanh ghi dữ liệu: chứa tạm thời các dữ liệu.
- ❖ Thanh ghi đa năng: có thể chứa địa chỉ hoặc dữ liệu.
- ❖ Thanh ghi điều khiển/trạng thái: chứa các thông tin điều khiển và trạng thái của CPU.
- ❖ Thanh ghi lệnh: chứa lệnh đang được thực hiện.

# Một số thanh ghi điển hình

## ❖ Các thanh ghi địa chỉ

- Bộ đếm chương trình PC (Program Counter)
- Con trỏ dữ liệu DP (Data Pointer)
- Con trỏ ngăn xếp SP (Stack Pointer)
- Thanh ghi cơ sở và thanh ghi chỉ số (Base Register & Index Register)

## ❖ Các thanh ghi dữ liệu

## ❖ Thanh ghi trạng thái

# Ngăn xếp (Stack)

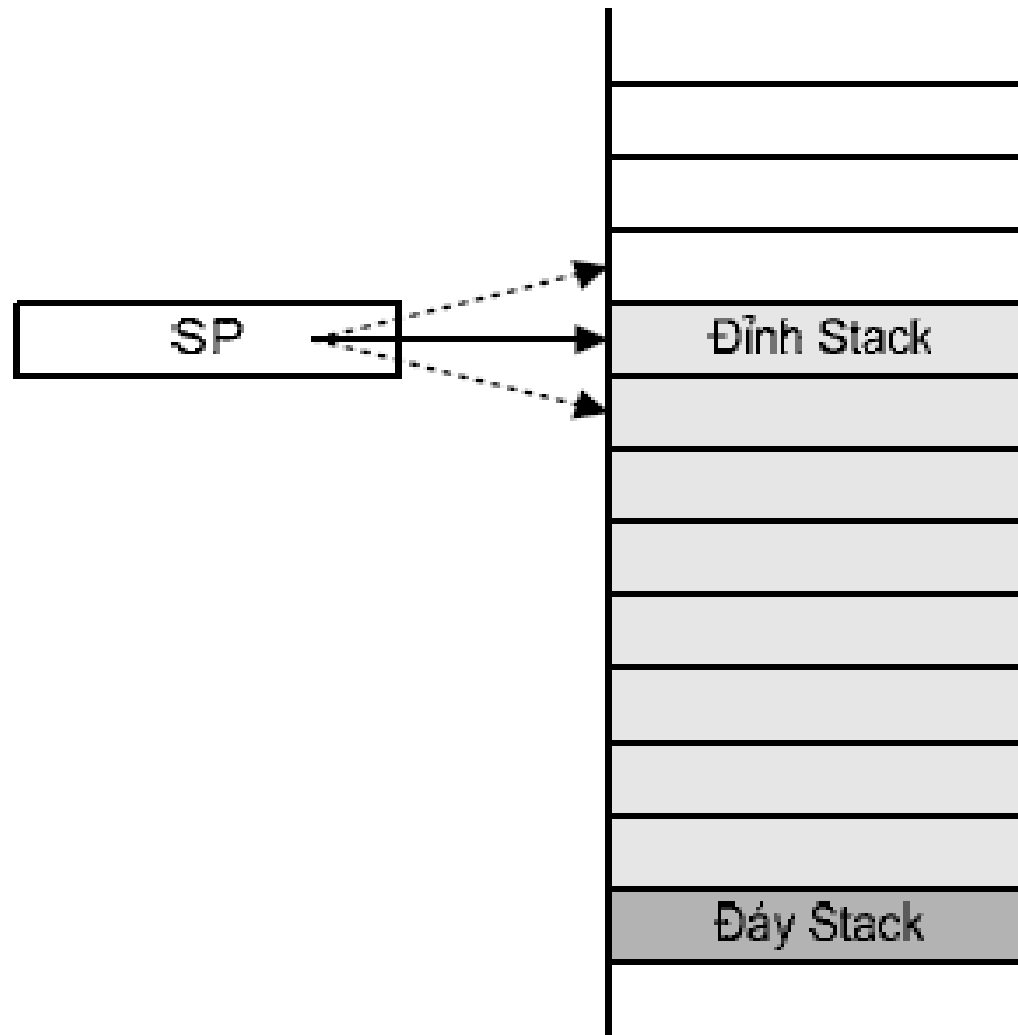
- ❖ Ngăn xếp là vùng nhớ có cấu trúc LIFO (Last In - First Out)
- ❖ Ngăn xếp thường dùng để phục vụ cho chương trình con
- ❖ Đáy ngăn xếp là một ngăn nhớ xác định
- ❖ Đỉnh ngăn xếp là thông tin nằm ở vị trí trên cùng trong ngăn xếp
- ❖ Đỉnh ngăn xếp có thể bị thay đổi

# Con trỏ ngăn xếp SP (Stack Pointer)

- ❖ Chứa địa chỉ của ngăn nhớ đỉnh ngăn xếp
- ❖ Khi cất một thông tin vào ngăn xếp:
  - Nội dung của SP tự động giảm
  - Thông tin được cất vào ngăn nhớ được trỏ bởi SP
- ❖ Khi lấy một thông tin ra khỏi ngăn xếp:
  - Thông tin được đọc từ ngăn nhớ được trỏ bởi SP
  - Nội dung của SP tự động tăng
- ❖ Khi ngăn xếp rỗng, SP trỏ vào đáy



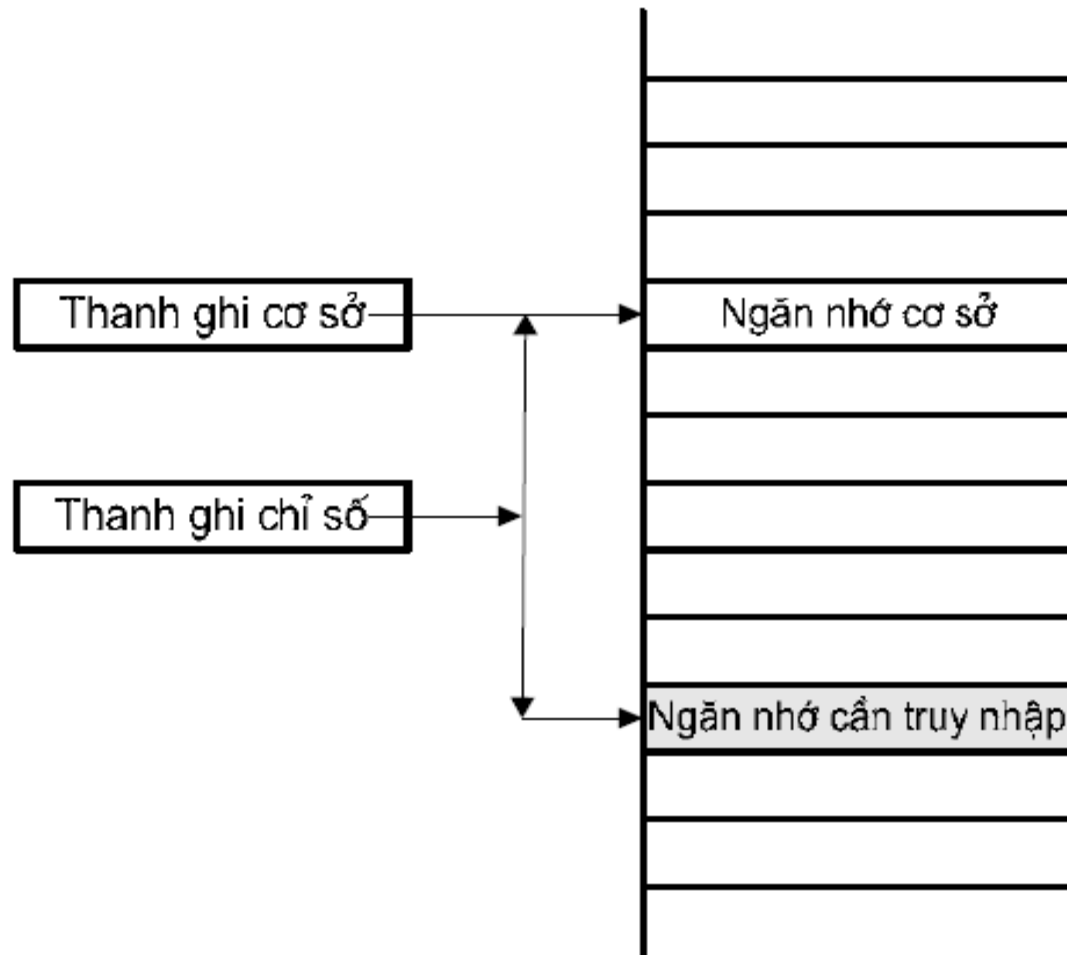
# Minh họa con trỏ ngăn xếp SP



## Thanh ghi cơ sở và thanh ghi chỉ số

- ❖ Thanh ghi cơ sở: chứa địa chỉ của ngăn nhớ cơ sở (địa chỉ cơ sở)
- ❖ Thanh ghi chỉ số: chứa độ lệch địa chỉ giữa ngăn nhớ mà CPU cần truy nhập so với ngăn nhớ cơ sở (chỉ số)
- ❖ Địa chỉ của ngăn nhớ cần truy nhập = địa chỉ cơ sở + chỉ số

# Minh họa thanh ghi cơ sở và thanh ghi chỉ số



## Các thanh ghi dữ liệu

- ❖ Chứa các dữ liệu tạm thời hoặc các kết quả trung gian
- ❖ Cần có nhiều thanh ghi dữ liệu
- ❖ Các thanh ghi số nguyên: 8, 16, 32, 64 bit
- ❖ Các thanh ghi số dấu phẩy động

## Thanh ghi trạng thái (Status Register)

- ❖ Còn gọi là thanh ghi cờ (Flag Register)
- ❖ Chứa các thông tin trạng thái của CPU
- ❖ Các cờ phép toán: báo hiệu trạng thái của kết quả phép toán
- ❖ Các cờ điều khiển: biểu thị trạng thái điều khiển của CPU

## Ví dụ cờ phép toán

- ❖ Cờ Zero (cờ rỗng): được thiết lập lên 1 khi kết quả của phép toán bằng 0.
- ❖ Cờ Sign (cờ dấu): được thiết lập lên 1 khi kết quả phép toán nhỏ hơn 0
- ❖ Cờ Carry (cờ nhớ): được thiết lập lên 1 nếu phép toán có nhớ ra ngoài bit cao nhất => cờ báo tràn với số không dấu.
- ❖ Cờ Overflow (cờ tràn): được thiết lập lên 1 nếu cộng hai số nguyên cùng dấu mà kết quả có dấu ngược lại => cờ báo tràn với số có dấu .

## ❖ Cờ Interrupt (Cờ cho phép ngắt):

- Nếu  $IF = 1 \Rightarrow$  CPU ở trạng thái cho phép ngắt với tín hiệu yêu cầu ngắt từ bên ngoài gửi tới
- Nếu  $IF = 0 \Rightarrow$  CPU ở trạng thái cấm ngắt với tín hiệu yêu cầu ngắt từ bên ngoài gửi tới

# Tập thanh ghi của một số bộ xử lý

Data Registers	
D0	
D1	
D2	
D3	
D4	
D5	
D6	
D7	

Address Registers	
A0	
A1	
A2	
A3	
A4	
A5	
A6	
A7	
A7'	

Program Status	
Program Counter	
Status Register	

(a) MC68000

## General Registers

AX	Accumulator
BX	Base
CX	Count
DX	Data

## Pointer & Index

SP	Stack Pointer
BP	Base Pointer
SI	Source Index
DI	Dest Index

## Segment

CS	Code
DS	Data
SS	Stack
ES	Extra

## Program Status

Instr Ptr
Flags

(b) 8086

## General Registers

EAX	AX
EBX	BX
ECX	CX
EDX	DX

ESP	SP
EBP	BP
ESI	SI
EDI	DI

## Program Status

FLAGS Register
Instruction Pointer

(c) 80386 - Pentium II



## 4.2. Tập lệnh

### ❖ Giới thiệu chung về tập lệnh

- Mỗi bộ xử lý có một tập lệnh xác định
- Tập lệnh thường có hàng chục đến hàng trăm lệnh
- Mỗi lệnh là một chuỗi số nhị phân mà bộ xử lý hiểu được để thực hiện một thao tác xác định.
- Các lệnh được mô tả bằng các ký hiệu gọi nhớ => chính là các lệnh của hợp ngữ

# Các thành phần của lệnh máy

Mã thao tác	Địa chỉ toán hạng
-------------	-------------------

- ❖ Mã thao tác (operation code=> opcode): mã hóa cho thao tác mà bộ xử lý phải thực hiện
- ❖ Địa chỉ toán hạng (Operand Addressing): chỉ ra nơi chứa các toán hạng mà thao tác sẽ tác động
  - Toán hạng nguồn: dữ liệu vào của thao tác
  - Toán hạng đích: dữ liệu ra của thao tác

- ❖ Lệnh máy là mã nhị phân
- ❖ Để dễ hiểu và dễ nhớ đối với con người, người ta mô tả lệnh bằng các ký hiệu gọi nhớ
  - Ví dụ: ADD, SUB, LOAD
- ❖ Toán hạng có thể được mô tả như sau:
  - ADD A,B

- ❖ Xử lý dữ liệu
- ❖ Lưu trữ dữ liệu (bộ nhớ chính)
- ❖ Vận chuyển dữ liệu (vào-ra)
- ❖ Điều khiển luồng dữ liệu

## ❖ Ba địa chỉ toán hạng:

- 2 toán hạng nguồn, 1 toán hạng đích
- $c = a + b$
- Từ lệnh dài vì phải mã hoá địa chỉ cho cả ba toán hạng
- Được sử dụng trên các bộ xử lý tiên tiến

## Số lượng địa chỉ toán hạng trong lệnh (2)

### ❖ Hai địa chỉ toán hạng:

- Một toán hạng vừa là toán hạng nguồn vừa là toán hạng đích; toán hạng còn lại là toán hạng nguồn
- $a = a + b$
- Giá trị cũ của 1 toán hạng nguồn bị mất vì phải chứa kết quả
- Rút gọn độ dài từ lệnh
- Phổ biến

## Số lượng địa chỉ toán hạng trong lệnh (3)

### ❖ Một địa chỉ toán hạng:

- Một toán hạng được chỉ ra trong lệnh
- Một toán hạng là ngầm định => thường là thanh ghi (thanh chứa –accumulator)
- Được sử dụng trên các máy ở các thế hệ trước

# Số lượng địa chỉ toán hạng trong lệnh (4)

## ❖ 0 địa chỉ toán hạng:

- Các toán hạng đều được ngầm định
- Sử dụng Stack

## ❖ Ví dụ:

- push a
- push b
- add
- pop c
- có nghĩa là :  $c = a + b$

## ❖ không thông dụng



## ❖ Nhiều địa chỉ toán hạng

- Các lệnh phức tạp hơn
- Cần nhiều thanh ghi
- Chương trình có ít lệnh hơn
- Nhận lệnh và thực hiện lệnh chậm hơn

## ❖ Ít địa chỉ toán hạng

- Các lệnh đơn giản hơn
- Cần ít thanh ghi
- Chương trình có nhiều lệnh hơn
- Nhận lệnh và thực hiện lệnh nhanh hơn

# Các vấn đề của thiết kế tập lệnh (1)

## ❖ Về thao tác

- Bao nhiêu thao tác ?
- Các thao tác nào ?
- Mức độ phức tạp của các thao tác ?

## ❖ Các kiểu dữ liệu

## ❖ Các khuôn dạng lệnh

- Độ dài của trường mã thao tác
- Số lượng địa chỉ toán hạng

# Các vấn đề của thiết kế tập lệnh (2)

## ❖ Các thanh ghi

- Số thanh ghi của CPU được sử dụng
- Các thao tác nào được thực hiện trên các thanh ghi ?

## ❖ Các phương pháp định địa chỉ (addressing modes)

## ❖ RISC hay CISC

- Reduced Instruction Set Computing
- Complex Instruction Set Computing

## ❖ Địa chỉ

## ❖ Số

- Số nguyên
- Số dấu phẩy động

## ❖ Ký tự

- Ví dụ: mã ASCII

## ❖ Dữ liệu logic

- Các bit hoặc các cờ

# Các thao tác của lệnh

- ❖ Chuyển dữ liệu
- ❖ Xử lý số học với số nguyên
- ❖ Xử lý logic
- ❖ Điều khiển vào-ra
- ❖ Chuyển điều khiển (rẽ nhánh)
- ❖ Điều khiển hệ thống

## Các lệnh chuyển dữ liệu

- ❖ **MOVE** Copy dữ liệu từ nguồn đến đích
- ❖ **LOAD** Nạp dữ liệu từ bộ nhớ đến bộ xử lý
- ❖ **STORE** cất dữ liệu từ bộ xử lý đến bộ nhớ
- ❖ **EXCHANGE** Trao đổi nội dung của nguồn và đích
- ❖ **CLEAR** Chuyển các bit 0 vào toán hạng đích
- ❖ **SET** Chuyển các bit 1 vào toán hạng đích
- ❖ **PUSH** Cất nội dung toán hạng nguồn vào ngăn xếp
- ❖ **POP** Lấy nội dung đỉnh ngăn xếp đưa đến toán hạng đích

# Các lệnh số học

- ❖ **ADD** Cộng hai toán hạng
- ❖ **SUBTRACT** Trừ hai toán hạng
- ❖ **MULTIPLY** Nhân hai toán hạng
- ❖ **DIVIDE** Chia hai toán hạng
- ❖ **ABSOLUTE** Lấy trị tuyệt đối toán hạng
- ❖ **NEGATE** Đổi dấu toán hạng (lấy bù 2)
- ❖ **INCREMENT** Tăng toán hạng thêm 1
- ❖ **DECREMENT** Giảm toán hạng đi 1
- ❖ **COMPARE** Trừ hai toán hạng để lập cờ

## Các lệnh logic

- ❖ **AND** Thực hiện phép AND hai toán hạng
- ❖ **OR** Thực hiện phép OR hai toán hạng
- ❖ **XOR** Thực hiện phép XOR hai toán hạng
- ❖ **NOT** Đảo bit của toán hạng (lấy bù 1)
- ❖ **TEST** Thực hiện phép AND hai toán hạng để lập cờ



## Minh hoạ các lệnh AND, OR, XOR

- ❖ Giả sử có hai thanh ghi chứa dữ liệu như sau:

(R1) = 1010 1010

(R2) = 0000 1111

- ❖  $R1 \leftarrow (R1) \text{ AND } (R2) = 0000 1010$

Phép toán AND dùng để xoá một số bit và giữ nguyên một số bit còn lại của toán hạng.

- ❖  $R1 \leftarrow (R1) \text{ OR } (R2) = 1010 1111$

Phép toán OR dùng để thiết lập một số bit và giữ nguyên một số bit còn lại của toán hạng.

- ❖  $R1 \leftarrow (R1) \text{ XOR } (R2) = 1010 0101$

Phép toán XOR dùng để đảo một số bit và giữ nguyên một số bit còn lại của toán hạng.

## Các lệnh logic (tiếp)

- ❖ **SHIFT** Dịch trái (phải) toán hạng
- ❖ **ROTATE** Quay trái (phải) toán hạng

# Các thao tác SHIFT và ROTATE

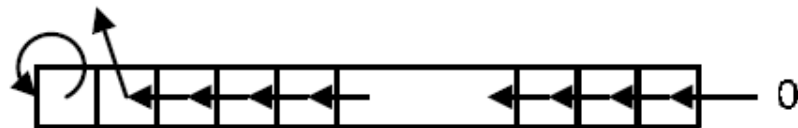
Dịch trái logic



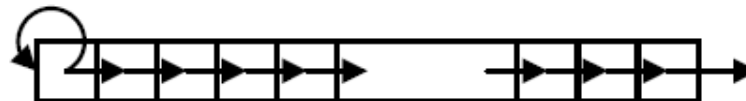
Dịch phải logic 0



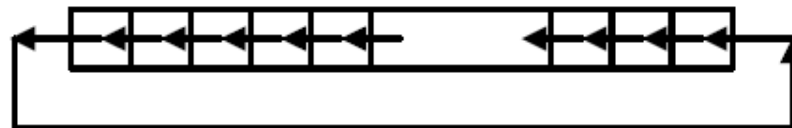
Dịch trái số học



Dịch phải số học



Quay trái logic



Quay phải logic



## Các lệnh vào ra chuyên dụng

- ❖ **INPUT** Copy dữ liệu từ một cổng xác định đưa đến đích
- ❖ **OUTPUT** Copy dữ liệu từ nguồn đến một cổng xác định

## ❖ JUMP (BRANCH) Lệnh nhảy không điều kiện:

- nạp vào PC một địa chỉ xác định

## ❖ JUMP CONDITIONAL Lệnh nhảy có điều kiện:

- điều kiện đúng => nạp vào PC một địa chỉ xác định
- điều kiện sai => không làm gì cả

## ❖ CALL Lệnh gọi chương trình con:

- cất nội dung của PC (địa chỉ trở về) ra một vị trí xác định (thường ở Stack)
- Nạp vào PC địa chỉ của lệnh đầu tiên của chương trình con

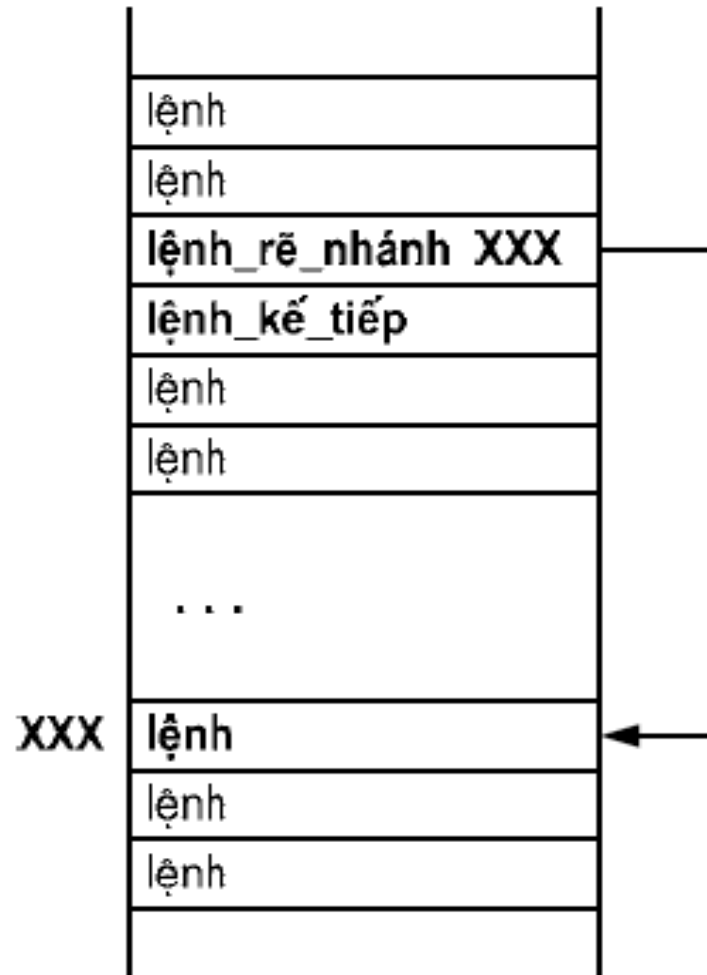
## ❖ RETURN Lệnh trở về từ chương trình con:

- Khôi phục địa chỉ trở về trả lại cho PC để trở về chương trình chính

# Lệnh rẽ nhánh không điều kiện

❖ Chuyển tới  
thực hiện lệnh  
ở vị trí có địa  
chỉ XXX:

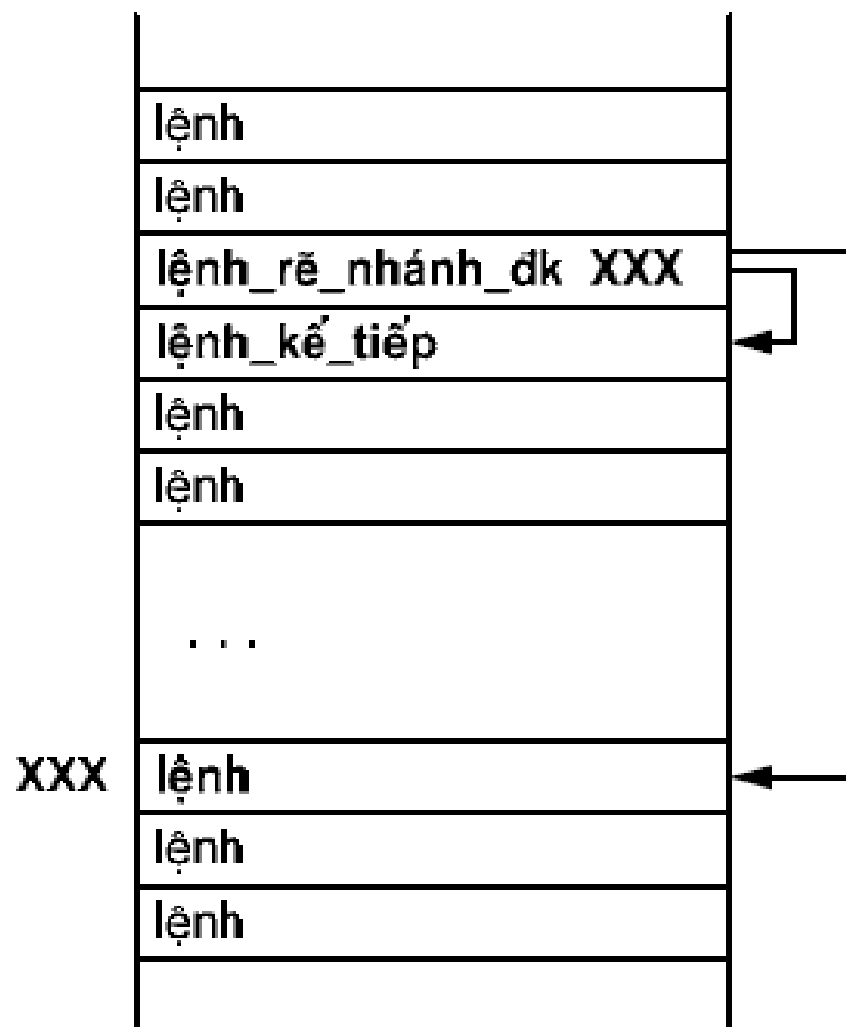
❖  $PC \leftarrow XXX$



# Lệnh rẽ nhánh có điều kiện

- ❖ Trong lệnh có kèm theo điều kiện
- ❖ Kiểm tra điều kiện trong lệnh:
  - Nếu điều kiện đúng => chuyển tới thực hiện lệnh ở vị trí có địa chỉ XXX :  
**PC <- XXX**
  - Nếu điều kiện sai => chuyển sang thực hiện **lệnh\_kế\_tiếp**
- ❖ Điều kiện thường được kiểm tra thông qua các cờ
- ❖ Có nhiều lệnh rẽ nhánh có điều kiện

# Minh hoạ lệnh rẽ nhánh có điều kiện





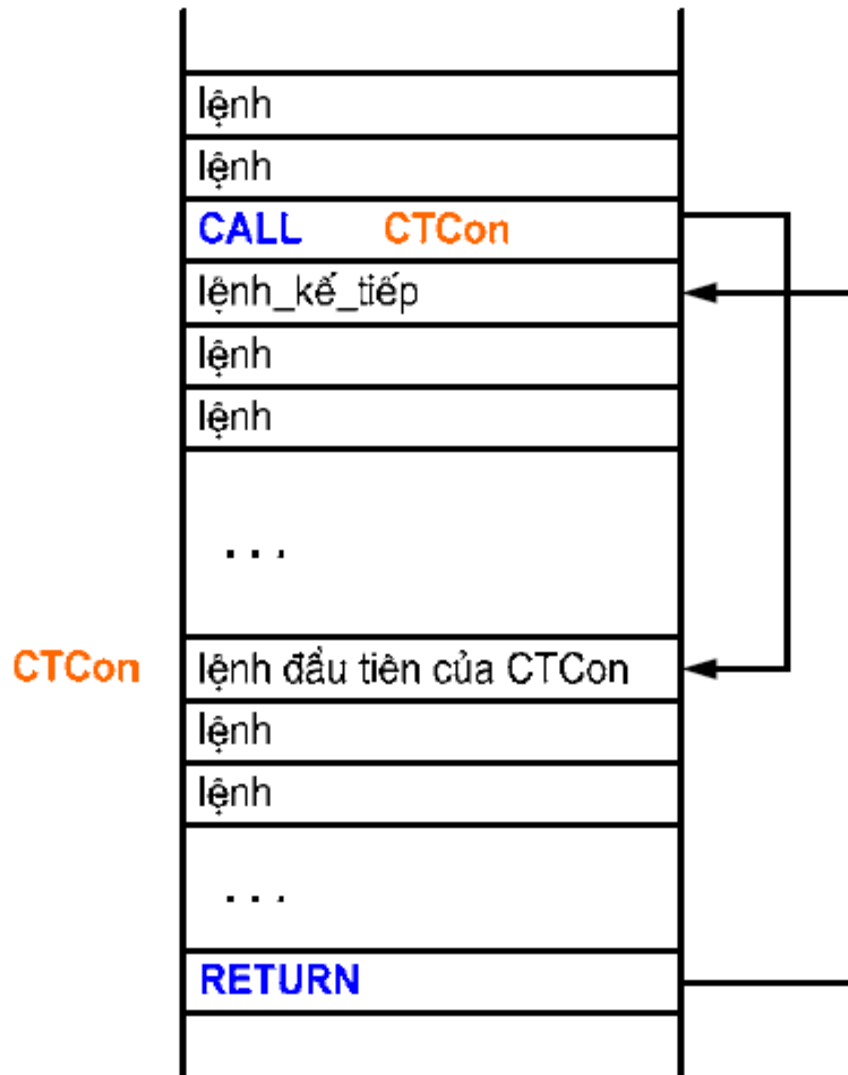
## ❖ Lệnh gọi chương trình con: lệnh CALL

- Cất nội dung PC (chứa địa chỉ của lệnh\_kế\_tiếp) ra Stack
- Nạp vào PC địa chỉ của lệnh đầu tiên của chương trình con được gọi
- => Bộ xử lý được chuyển sang thực hiện chương trình con tương ứng

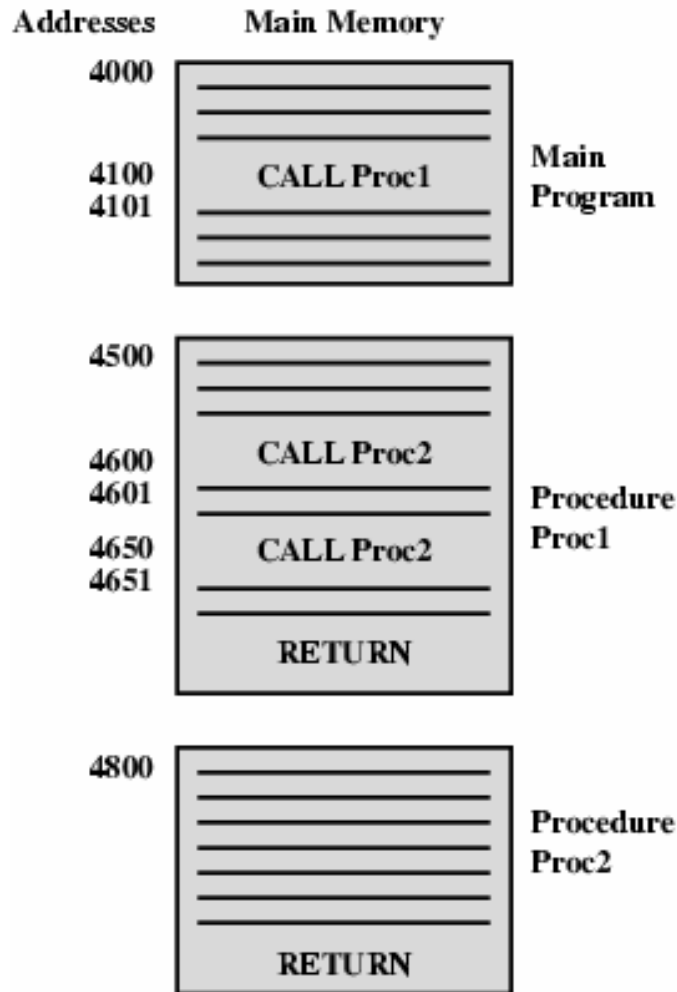
## ❖ Lệnh trở về từ chương trình con: lệnh RETURN

- Lấy địa chỉ của lệnh\_kế\_tiếp được cất ở Stack nạp trả lại cho PC => Bộ xử lý được điều khiển quay trở về thực hiện tiếp lệnh nằm sau lệnh CALL

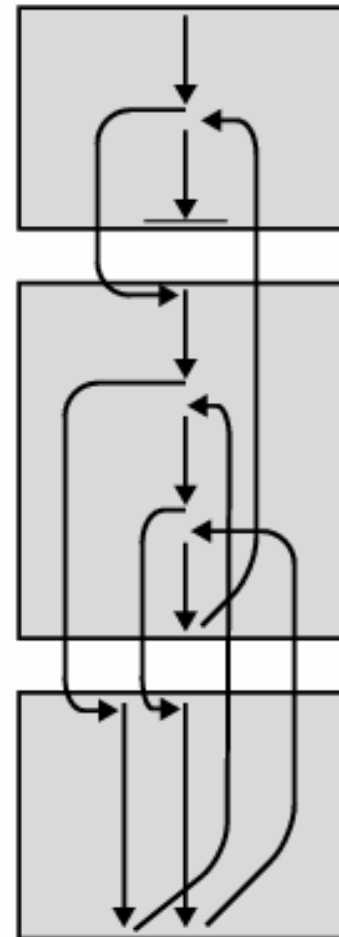
# Minh hoạ lệnh CALL và RETURN



# Gọi các thủ tục lồng nhau

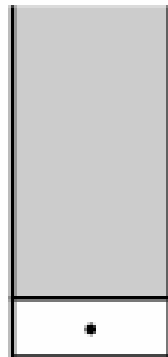


(a) Calls and returns

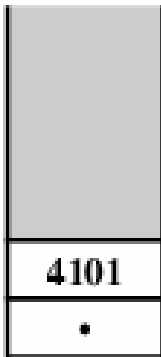


(b) Execution sequence

# Sử dụng Stack



(a) Initial stack contents



(b) After CALL Proc1



(c) Initial CALL Proc2



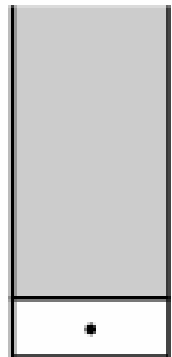
(d) After RETURN



(e) After CALL Proc2



(f) After RETURN



(g) After RETURN

# Các lệnh điều khiển hệ thống

- ❖ **HALT** Dừng thực hiện chương trình
- ❖ **WAIT** Tạm dừng thực hiện chương trình, lặp kiểm tra điều kiện cho đến khi thoả mãn thì tiếp tục thực hiện
- ❖ **NO OPERATION** Không thực hiện gì cả
- ❖ **LOCK** Cấm không cho xin chuyển nhượng bus
- ❖ **UNLOCK** Cho phép xin chuyển nhượng bus

