# CH□ƠNG I. GIỚI THIỀU CHUNG VỀ KIẾN TRÚC MÁY TÍNH.

# I. Khái niệm về kiến trúc máy tính

Kiến trúc máy tính (Computer architecture) là một khái niệm trừu t-ợng của một hệ thống tính toán d-ới quan điểm của ng-ời lập trình hoặc ng-ời viết ch-ơng trình dịch.

Nói cách khác, kiến trúc máy tính đ-ợc xem xét theo khía cạnh mà ng-ời lập trình có thể can thiệp vào mọi mức đặc quyền, bao gồm các thanh ghi, ô nhớ các ngắt ... có thể đ-ợc thâm nhập thông qua các lệnh.

### II. Lịch sử phát triển của máy tính.

Chiếc máy tính điện tử đầu tiên là ENIAC đ-ợc ra đời năm 1946, đ-ợc chế tao từ những đèn điện tử, role điện tử và các chuyển mạch cơ khí.

Lich sử phát triển của máy tính điện tử có thể chia làm bốn thế hệ nh- sau:

- Thế hệ 1: (1945-1955). Máy tính đ-ợc xây dựng trên cơ sở đèn điện tử mà mỗi đèn t-ợng tr-ng cho 1 bit nhị phân. Do đó máy có khối l-ợng rất lớn, tốc độ chậm và tiêu thụ điện năng lớn. Nh- máy ENIAC có khối l-ợng 30 tấn, tiêu thụ công suất 140KW.
- Thế hệ thứ 2: (1955-1965). Máy tính đ-ợc xây dựng trên cơ sở là các đèn bán dẫn (transistor), máy tính đầu tiên thế hệ này có tênlà TX-0 (transistorized experimental computer 0).
- Thế hệ thứ ba: (1965-1980). Máy tính đ-ợc xây dựng trên các vi mạch cỡ nhỏ (SSI) và cỡ vừa (MSI), điển hình là thế hệ máy System/360 của IBM. Thế hệ máy tính này có những b-ớc đột phá mới nh- sau:
- Tính t-ơng thích cao: Các máy tính trong cùng một họ có khả năng chạy các ch-ơng trình, phần mềm của nhau.
- Đặc tính đa ch- ơng trình: Tại một thời điểm có thể có vài ch- ơng trình nằm trong bộ nhớ và một trong số đó đ- ợc cho chạy trong khi các ch- ơng trình khác chờ hoàn thành các thao tác vào/ra.
  - Không gian địa chỉ rất lớn.
- Thế hệ thứ t-: (1980- ). Máy tính đ-ợc xây dựng trên các vi mạch cỡ lớn (LSI) và cực lớn (VLSI).

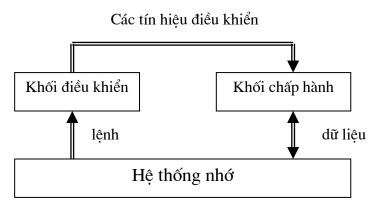
Đây là thế hệ máy tính số ngày nay, nhờ công nghệ bán dẫn phát triển v-ợt bậc, mà ng-ời ta có thể chế tạo các mạch tổ hợp ở mức độ cực lớn. Nhờ đó máy tính ngày càng nhỏ hơn, nhẹ hơn, mạnh hơn và giá thành rẻ hơn. Máy tính cá nhân bắt đầu xuất hiện và phát triển trong thời kỳ này.

Dựa vào kích th- ớc vật lý, hiệu suất và lĩnh vực sử dụng, hiện nay ng- ời ta th- ờng chia máy tính số thế hệ thứ t- thành 5 loại chính, các loại có thể trùm lên nhau một phần:

- **Microcomputer:** Còn gọi là PC (personal computer), là những máy tính nhỏ, có 1 chip vi xử lý và một số thiết bị ngoại vi. Th- ờng dùng cho một ng- ời, có thể dùng độc lập hoặc dùng trong mang máy tính.
- Minicomputer: Là những máy tính cỡ trung bình, kích th-ớc th-ờng lớn hơn PC. Nó có thể thực hiện đ-ợc các ứng dụngmà máy tính cỡ lớn thực hiện. Nó có khả năng hỗ trợ hàng chục đến hàng trăm ng-ời làm việc. Minicomputer đ-ợc sử dụng rộng rãi trong các ứng dụng thời gian thực, ví dụ trong điều khiển hàng không, trong tự động hoá sản xuất.
- **Supermini:** Là những máy Minicomputer có tốc độ xử lý nhanh nhất trong họ Mini ở những thời điểm nhất định. Supermini th-ờng đ-ợc dùng trong các hệ thống phân chia thời gian, ví dụ các máy quản gia của mạng.
- Mainframe: Là những máy tính cỡ lớn, có khả năng hỗ trợ cho hàng trăm đến hàng ngàn ng- ời sử dụng. Th- ờng đ- ợc sử dụng trong chế độ các công việc sắp xếp theo lô lớn (Large-Batch-Job) hoặc xử lý các giao dịch (Transaction Processing), ví dụ trong ngân hàng.
- Supercomputer: Đây là những siêu máy tính, đ-ợc thiết kế đặc biệt để đạt tốc độ thực hiện các phép tính dấu phẩy động cao nhất có thể đ-ợc. Chúng th-ờng có kiến trúc song song, chỉ hoạt động hiệu quả cao trong một số lĩnh vực.

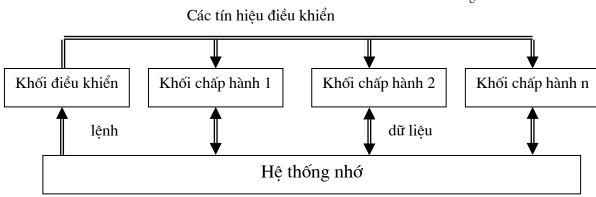
Dựa vào kiến trúc của máy tính ng-ời ta cũng phân máy tính ra các loại khác nhau nh- sau:

- **Kiến trúc SISD** (single instruction - single data, đơn dòng lệnh - đơn dòng dữ liêu), sơ đồ nh- hình 1-1.



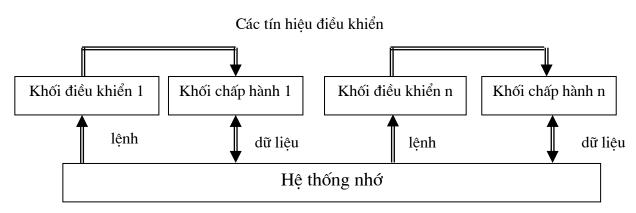
Hình 1-1: Kiến trúc máy tính SISD.

- Kiến trúc CIMD (Single Instruction Multiple Data, đơn dòng lệnh- đa dữ liệu), sơ đồ nh- hình 1-2.



Hình 1-2: Kiến trúc SIMD.

- Kiến trúc MIMD (Multiple Instruction Multiple Data, đa dòng lệnh- đa dữ liệu), sơ đồ nh- hình 1-3.



Hình 1-3: Kiến trúc MIMD.

## CH□ONG II. BIỂU DIỄN THÔNG TIN TRONG MÁY TÍNH

#### I. Hệ nhị phân (Binary)

#### I.1. Khái niệm:

Hệ nhị phân hay hệ đếm cơ số 2 chỉ có hai con số 0 và 1. Đó là hệ đếm dựa theo vị trí. Giá trị của một số bất kỳ nào đó tuỳ thuộc vào vị trí của nó. Các vị trí có trọng số bằng bậc luỹ thừa của cơ số 2. Chấm cơ số đ-ợc gọi là chấm nhị phân trong hệ đếm cơ số 2. Mỗi một con số nhị phân đ-ợc gọi là một bit (BInary digiT). Bit ngoài cùng bên trái là bit có trọng số lớn nhất (MSB, Most Significant Bit) và bit ngoài cùng bên phải là bit có trọng số nhỏ nhất (LSB, Least Significant Bit) nh-d-ới đây:

$$2^{3} \quad 2^{2} \quad 2^{1} \quad 2^{0} \quad 2^{-1} \quad 2^{-2}$$
 MSB 1 0 1 0 . 1 1 LSB Chấm nhị phân Số nhị phân  $(1010.11)_{2}$  có thể biểu diễn thành: 
$$(1010.11)_{2} = 1*2^{3} + 0*2^{2} + 1*2^{1} + 0*2^{0} + 1*2^{-1} + 1*2^{-2} = (10.75)_{10}.$$

Chú ý: dùng dấu ngoặc đơn và chỉ số d- ới để ký hiệu cơ số của hệ đếm.

## I.2. Biến đổi từ nhị phân sang thập phân

Ví dụ: Biến đổi số nhị phân (11001), thành số thập phân:

```
Trọng số vị trí: 2^4 2^3 2^2 2^1 2^0 Giá trị vị trí: 16 8 4 2 1 Số nhị phân: 1 1 0 0 1 Số thập phân: 1*2^4 + 1*2^3 + 0*2^2 + 0*2^1 + 1*2^0 = (25)_{10}
```

## I.3. Biến đổi thập phân thành nhị phân

Để thực hiện việc đổi từ thập phân sang nhị phân, ta áp dụng ph- ơng pháp chia lặp nh- sau: lấy số thập phân chia cho cơ số để thu đ- ợc một th- ơng số và số d- . Số d- đ- ợc ghi lại để làm một thành tố của số nhị phân. Sau đó, số th- ơng lại đ- ợc chia cho cơ số một lần nữa để có th- ơng số thứ 2 và số d- thứ 2. Số d- thứ hai là con số nhị phân thứ hai. Quá trình tiếp diễn cho đến khi số th- ơng bằng 0.

Ví dụ 1: Biến đổi số thập phân  $(29)_{10}$  thành nhị phân: 29/2 = 14 + 1(LSB) 14/2 = 7 + 0 7/2 = 3 + 1

3/2 = 1 + 1

1/2 = 0 + 1(MSB)

 $V_{ay}(29)_{10} = (1101)_2$ .

Đối với phần lẻ của các số thập phân, số lẻ đ-ợc nhân với cơ số và số nhớ đ-ợc ghi lại làm một số nhị phân. Trong quá trình biến đổi, số nhớ đầu chính là **bit** MSB và số nhớ cuối là **bit** LSB.

Ví dụ 2: Biến đổi số thập phân  $(0.625)_{10}$  thành nhị phân:

0.625\*2 = 1.250. Số nhớ là 1, là **bit** MSB.

0.250\*2 = 0.500. Số nhớ là 0

0.500\*2 = 1.000. Số nhớ là 1, là **bit** LSB.

 $V_{ay}^2 : (0.625)_{10} = (0.101)_2.$ 

### II. Hệ thập lục phân (Hexadecima).

#### II.1. Khái niêm:

Các hệ máy tính hiện đại th-ờng dùng một hệ đếm khác là hệ thập lục phân. Hệ thập lục phân là hệ đếm dựa vào vị trí với cơ số là 16. Hệ này dùng các con số từ 0 đến 9 và các ký tự từ A đến F nh- trong bảng sau:

**Bảng 2.1** Hệ thập lục phân:

Thập lục phân	Thập phân	Nhị phân
0	0	0000
1	1	0001
2	2	0010
3	3	0011
4	4	0100
5	5	0101
6	6	0110
7	7	0111
8	8	1000
9	9	1001
A	10	1010
В	11	1011
C	12	1100
D	13	1101
E	14	1110
F	15	1111

# II.2.Biến đổi thập lục phân thành thập phân.

Các số thập lục phân có thể đ-ợc biến đổi thành thập phân bằng cách tính tổng của các con số nhân với giá trị vị trí của nó.

Ví dụ : Biến đổi các số  $a.(5B)_{16}$ . b.  $(2AF)_{16}$  thành thập phân.

Số thập lục phân: 5 B Trọng số vị trí: 16<sup>1</sup> 16<sup>0</sup> Giá trị vị trí: 16 1