

# Phân tích & Thiết kế thuật toán (Algorithms Design & Analysis)

**L/O/G/O**

GV: HUỖNH THỊ THANH THƯỜNG

Email: [thuonghtt@uit.edu.vn](mailto:thuonghtt@uit.edu.vn)

# PHÂN TÍCH THUẬT TOÁN

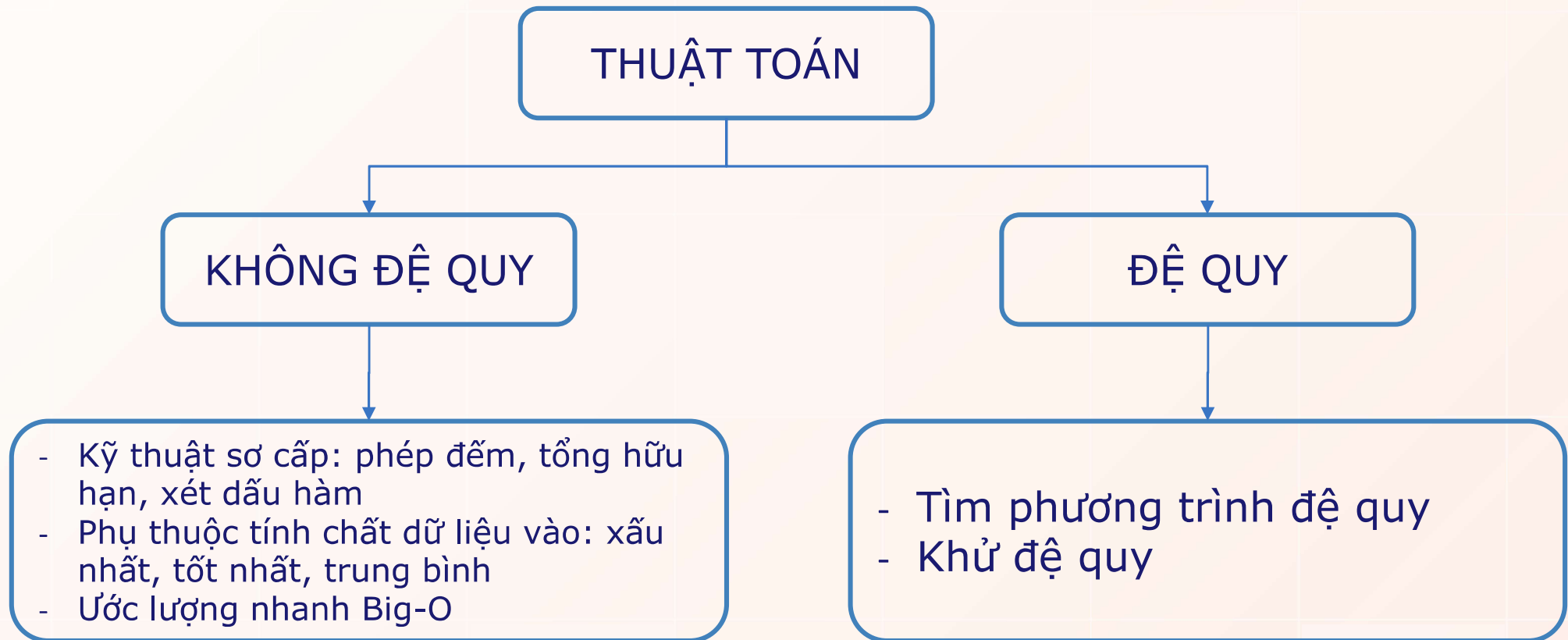
## CHƯƠNG 2



**L/O/G/O**

[www.themegallery.com](http://www.themegallery.com)

# Đánh giá tính hiệu quả về thời gian



Một số thuật toán thông dụng

# Phân tích thuật toán đệ quy (Analysis of Recursive Algorithms)

## ❖ Cách 1:

- Thành lập phương trình đệ quy
- Giải phương trình đệ quy
  - Thời gian thực hiện chương trình = nghiệm của phương trình đệ quy

## ❖ Cách 2:

- Khử đệ quy, phân tích Thuật toán không đệ quy

# Thành lập phương trình đệ quy (Recurrence relation)

## ❖ Dạng tổng quát của phương trình đệ quy

$$T(n) = \begin{cases} C(n) \\ g(T(k)) + f(n) \end{cases}$$

- $C(n)$ : thời gian thực hiện chương trình trong trường hợp dừng
- $g(T(k))$  là đa thức của  $T(k)$
- $f(n)$  là thời gian phân chia/kết hợp các kết quả

# Thành lập phương trình đệ quy (Recurrence relation)

- ❖ Vi trùng cứ 1 giờ lại nhân đôi. Vậy sau 5 giờ sẽ có mấy con vi trùng nếu ban đầu có 2 con?

$$T(n) = \begin{cases} C_1 & \text{khi } n = 0 \\ T(n-1) + C_2 & \text{khi } n > 0 \end{cases}$$

```
int vitrung(int n)
{
    if (n == 0)
        return 2;
    return 2*vitrung(n-1);
}
```

# Phương pháp Truy hồi/Thay thế (Backward Substitution)

- ❖ Dùng đệ quy để **thay thế**  $T(k)$  ( $k < n$ ) vào phía phải của phương trình
- ❖ Lặp lại cho đến khi tất cả  $T(k)$  được thay thế bởi các biểu thức  $T(1)$  hoặc  $T(0)$ .
- ❖  $T(1)$  và  $T(0)$  luôn là hằng số  
→ công thức  $T(n)$  chứa các số hạng chỉ liên quan tới  $n$  và hằng số.

# Giải phương trình đệ quy (Solve the recurrence relation)

❖ Giải bằng Thay thế:

$$T(n) = \begin{cases} C_1 & \text{khi } n = 1 \\ 2T\left(\frac{n}{2}\right) + nC_2 & \text{khi } n > 1 \end{cases}$$

$$T(n) = 2T\left(\frac{n}{2}\right) + nC_2$$

$$= 2\left[2T\left(\frac{n}{4}\right) + \frac{n}{2}C_2\right] + nC_2 = 4T\left(\frac{n}{4}\right) + 2nC_2$$

$$= 4\left[2T\left(\frac{n}{8}\right) + \frac{n}{4}C_2\right] + 2nC_2 = 8T\left(\frac{n}{8}\right) + 3nC_2$$

.....

$$= 2^i T\left(\frac{n}{2^i}\right) + inC_2$$



# Giải phương trình đệ quy (Solve the recurrence relation)

❖ Quá trình kết thúc khi  $\frac{n}{2^i} = 1 \rightarrow i = \log n$

❖ Khi đó: 
$$T(n) = 2^i T\left(\frac{n}{2^i}\right) + inC_2$$

$$\begin{aligned} &= 2^{\log n} T\left(\frac{n}{2^{\log n}}\right) + (\log n) n C_2 \\ &= nT(1) + n(\log n)C_2 \end{aligned}$$

$$T(n) = nC_1 + n(\log n)C_2$$

# Phương pháp Truy hồi/Thay thế (Backward Substitution)

Bài tập trên lớp: Lấy điểm quá trình (Đã sửa tại lớp)

$$T(n) = \begin{cases} c_1 & \text{khi } n = 0 \\ T(n-1) + n + c_2 & \text{khi } n > 0 \end{cases}$$

# Phân tích thuật toán đệ quy – Giải phương trình đệ quy

- ❖ Truy hồi/Thay thế
  - ❖ Phương trình đặc trưng
  - ❖ Phương pháp hàm sinh
  - ❖ Định lý Master
  - ❖ Đoán nghiệm và quy nạp
  - ❖ Khác
- ❖ Backward substitution
  - ❖ Characteristic equation
  - ❖ Generating function
  - ❖ Master theorem
  - ❖ Guessing and Induction

# Phương pháp Phương trình đặc trưng (Characteristic equation)

❖ Xét phương trình dạng:

$$a_0T(n) + a_1T(n-1) + \dots + a_kT(n-k) = 0 \quad (1)$$

❖ Đặt  $T(n) = X^n$ , đưa (1) về dạng phương trình ẩn  $X$ :

$$a_0X^n + a_1X^{n-1} + \dots + a_kX^{n-k} = 0$$

$$X^{n-k} (a_0X^k + a_1X^{k-1} + \dots + a_k) = 0$$

$$\Leftrightarrow X^{n-k} = 0 \text{ hoặc}$$

$$a_0X^k + a_1X^{k-1} + \dots + a_k = 0 \quad (2)$$

# Phương pháp Phương trình đặc trưng (Characteristic equation)

❖ Xét phương trình dạng:

$$a_0T(n) + a_1T(n-1) + \dots + a_kT(n-k) = 0 \quad (1)$$

❖ Đặt  $T(n) = X^n$ , đưa (1) về dạng phương trình ẩn  $X$ :

Tìm nghiệm của pt đặc trưng:

$$a_0X^k + a_1X^{k-1} + \dots + a_k = 0 \quad (2)$$

*(2) là phương trình đặc trưng bậc k của phương trình truy hồi (1)*

# Phương pháp Phương trình đặc trưng (Characteristic equation)

## ❖ Tìm nghiệm của phương trình đặc trưng

### ➤ TH1: (2) có nghiệm đơn

- Giả sử  $X_1, X_2$  là các nghiệm đơn của (2) thì
- $T(n) = c_1 X_1^n + c_2 X_2^n + \dots$  với  $c_i$  là các hằng

### ➤ TH2: (2) có nghiệm bội

- Giả sử  $u$  là nghiệm bội  $m$  của (2) thì
- $T(n) = c_1 u^n + c_2 n u^n + c_3 n^2 u^n \dots + c_m n^{m-1} u^n + \dots$

# Phương pháp Phương trình đặc trưng (Characteristic equation)

❖ Ví dụ:

- $T(n) = 5T(n-1) - 8T(n-2) + 4T(n-3)$  và
- $T(0) = 0, T(1) = 1, T(2) = 2$

Giải:

❖ Bước 1: Tìm phương trình đặc trưng

Xét phương trình:  $T(n) - 5T(n-1) + 8T(n-2) - 4T(n-3) = 0$

Đặt  $X^n = T(n)$

Ta có:  $X^n - 5X^{n-1} + 8X^{n-2} - 4X^{n-3} = 0$

Phương trình đặc trưng :  $X^3 - 5X^2 + 8X - 4 = 0$  (\*)

$$(X-1)(X-2)^2 = 0$$

# Phương pháp Phương trình đặc trưng (Characteristic equation)

❖ Bước 2: Giải phương trình đặc trưng:

Phương trình đặc trưng :  $X^3 - 5X^2 + 8X - 4 = 0 \Leftrightarrow (X-1)(X-2)^2 = 0$

có 1 nghiệm đơn  $X_1 = 1$  và nghiệm kép  $X_2 = 2$

$$T(n) = c_1 X_1^n + c_2 X_2^n + c_3 n X_2^n$$

$$T(n) = c_1 1^n + c_2 2^n + c_3 n 2^n$$

--> dựa vào  $T(0)$ ,  $T(1)$ ,  $T(2)$  để tìm các tham số



# Phương pháp Phương trình đặc trưng (Characteristic equation)

$$T(n) = c_1 1^n + c_2 2^n + c_3 n 2^n$$

## ❖ Bước 3: Tìm các tham số

Ta có

- $T(0) = 0 \rightarrow c_1 + c_2 = 0$
- $T(1) = 1 \rightarrow c_1 + 2c_2 + 2c_3 = 1$
- $T(2) = 2 \rightarrow c_1 + 4c_2 + 8c_3 = 2$

Giải hệ phương trình:  $c_1 = -2$ ,  $c_2 = 2$ ,  $c_3 = -1/2$

**Kết luận:  $T(n) = 2^{n+1} - n2^{n-1} - 2$**

# Phân tích thuật toán đệ quy – Giải phương trình đệ quy

- ❖ Truy hồi/Thay thế
  - ❖ Phương trình đặc trưng
  - ❖ Phương pháp hàm sinh
  - ❖ Định lý Master
  - ❖ Đoán nghiệm và quy nạp
  - ❖ Khác
- ❖ Backward substitution
  - ❖ Characteristic equation
  - ❖ Generating function
  - ❖ Master theorem
  - ❖ Guessing and Induction