

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

L/O/G/O

GV: HUỖNH THỊ THANH THƯỜNG

Email: thuonghtt@uit.edu.vn

PHÂN TÍCH THUẬT TOÁN

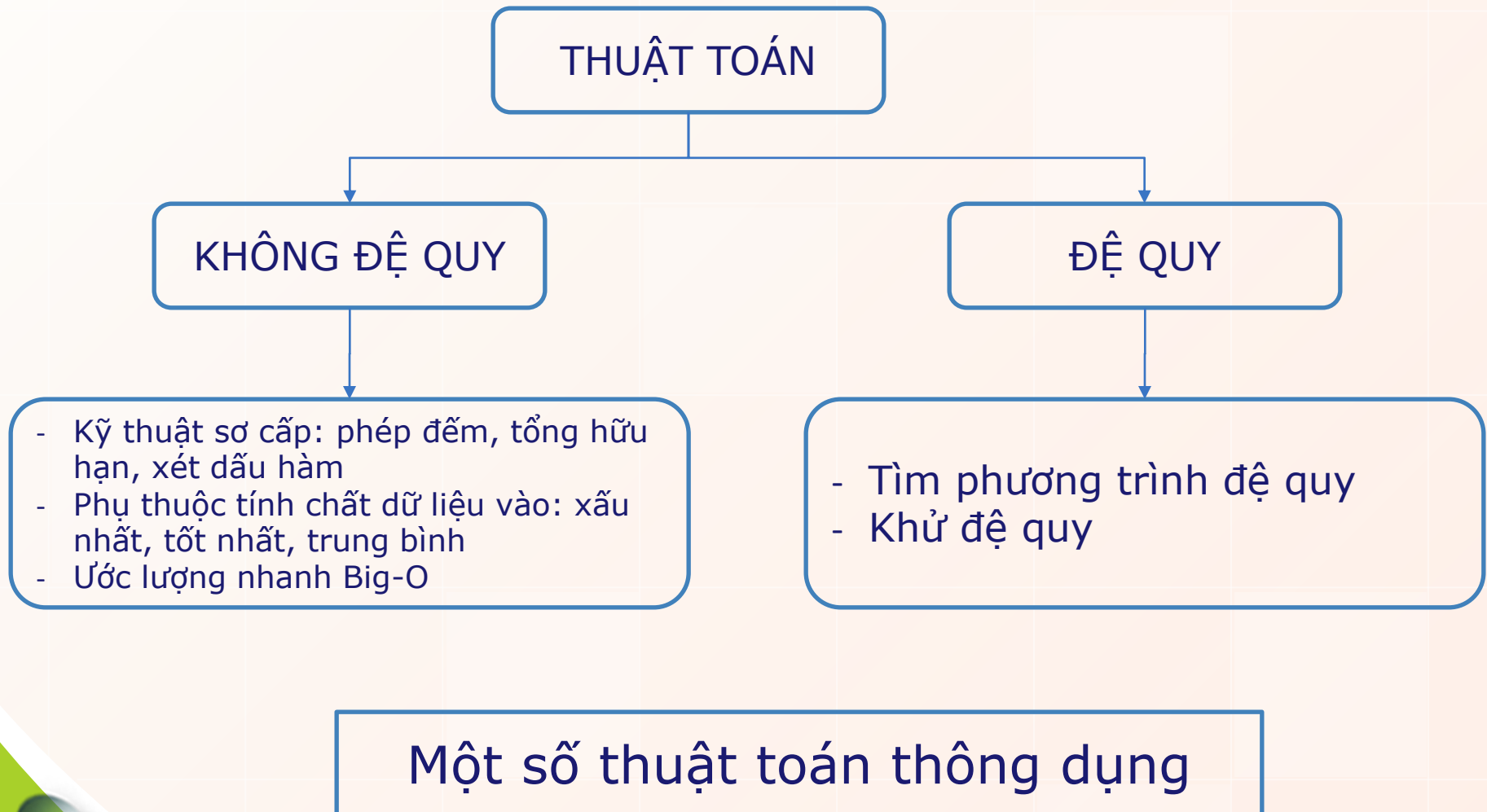
CHƯƠNG 2



L/O/G/O

www.themegallery.com

Đánh giá tính hiệu quả về thời gian



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

$$= 2^{\log n} T\left(\frac{n}{2^{\log n}}\right) + (\log n) n C_2$$

$$= nT(1) + n(\log n)C_2$$

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

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)

❖ Bài 9:

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