

TRƯỜNG ĐẠI HỌC CÔNG NGHỆ THÔNG TIN  
KHOA KHOA HỌC MÁY TÍNH

**BÀI TẬP VỀ NHÀ MÔN PHÂN TÍCH VÀ THIẾT  
KẾ THUẬT TOÁN**

**HOMEWORK #02: GIẢI PHƯƠNG TRÌNH ĐỆ QUY BẰNG NHIỀU  
PHƯƠNG PHÁP.**

GV hướng dẫn: Huỳnh Thị Thanh Thương

Nhóm 6 thực hiện gồm các thành viên:

1. Sinh viên: Nguyễn Quốc Nam, 20520644
2. Sinh viên: Phan Châu Thắng, 20520929
3. Sinh viên: Nguyễn Nhật Hoàng, 20520516

TP Hồ Chí Minh, ngày 22 tháng 3 năm 2022

## Bài 1: Thành lập phương trình đệ quy:

**Câu a:**

Hàm đệ quy:

```
float tien(int n)
{
    if(n==0)
        return 1000.0;
    return tien(n-1)*1.12;
}
```

$$T(n) = \begin{cases} 1000 & , \text{nếu } n = 0 \\ T(n-1), & \text{nếu } n > 0 \end{cases}$$

**Câu b:**

$$T(n) = \begin{cases} 1 & , \text{nếu } n = 0 \text{ hoặc } n = 1 \\ T(n-1) + T(n-2) & , \text{nếu } n > 1 \end{cases}$$

**Câu c:**

$$T(n) = \begin{cases} C_1 & \text{nếu } n = 1 \\ 2T\left(\frac{n}{2}\right) + C_2 & \text{nếu } n > 1 \end{cases}$$

**Câu d:**

$$T(n) = \begin{cases} C_1 & \text{nếu } n = 0 \\ \sum_{k=1}^n T(n-k) + C_2 & \text{nếu } n \geq 1 \end{cases}$$

**Câu e:**

$$T(n) = \begin{cases} C_1 & \text{nếu } n = 0 \\ 3T\left(\frac{n}{2}\right) + \frac{n(n+1)}{2}C_2 & \text{nếu } n > 0 \end{cases}$$

**Câu f:**

$$T(n) = \begin{cases} C_1 & \text{nếu } n < 1 \\ T(n-3) + n^2C_2 & \text{nếu } n \geq 1 \end{cases}$$

**Câu g:**

$$T(n) = \begin{cases} C_1 & \text{nếu } n = 0 \\ \sum_{k=0}^{n-1} T(k) + nC_2 & \text{nếu } n \geq 1 \end{cases}$$

**Câu h:**

Ta có hàm đệ quy

```
void tower_of_hn(int n,char from_red,char to_red, char aux_red){
    if(n==0) return ;
    tower_of_hn(n-1,from_red,to_red,aux_red)
    tower of hn(n-1,aux_red,to_red,from_red)
}
```

$$T(n) = \begin{cases} 1 & \text{nếu } n = 1 \\ 2T(n-1) + C_2 & \text{nếu } n \geq 1 \end{cases}$$

## **Bài 2: Giải phương trình đệ quy bằng phương pháp truy hồi**

**Câu 1:  $T(1) = 0$**

$$T(n) = T(n-1) + 5 = [T(n-2) + 5] + 5 = T(n-2) + 2 * 5 = T(n-i) + i * 5$$

Kết quả dừng khi  $n - i = 1$  hay  $i = n - 1$ .

Khi đó:

$$T(n) = T(1) + (n-1) * 5 = (n-1) * 5 = 5n - 5$$

Vậy phương trình đệ quy:  $T(n) = 5n - 5$

**Câu 2:  $T(1) = 1$**

$$T(n) = T(n-1) + n = T(n-2) + 2n - 1$$

$$= T(n-3) + 3n - 3$$

...

$$= T(n-i) + in - \sum_{k=1}^{i-1} k$$

Kết quả dừng lại khi  $n - i = 1$  hay  $i = n - 1$ .

Khi đó:

$$T(n) = T(1) + n(n-1) - \frac{(n-1)(n-2)}{2} = \frac{n^2}{2} + \frac{n}{2}$$

Vậy phương trình đệ quy:  $T(n) = \frac{n^2}{2} + \frac{n}{2}$

**Câu 3:  $T(1) = 4$**

$$\begin{aligned} T(n) &= 3T(n-1) + 1 = 3[3T(n-2) + 1] + 1 \\ &= 9T(n-2) + 3 + 1 \\ &= 9[3T(n-3) + 1] + 3 + 1 \\ &= 27T(n-3) + 9 + 3 + 1 \\ &= 3^i T(n-i) + \sum_{k=0}^i 3^k \\ &= 3^i T(n-i) + \frac{3^i - 1}{2} \end{aligned}$$

Quá trình dừng lại khi  $n-i = 1$  hay  $i = n-1$ .

$$T(n) = 3^{n-1}T(1) + \frac{3^{n-1} - 1}{2} = 3^{n-1} * 4 + \frac{3^{n-1} - 1}{2} = \frac{9 * 3^{n-1} - 1}{2}$$

Vậy phương trình đệ quy:  $T(n) = \frac{9 * 3^{n-1} - 1}{2}$

**Câu 4:  $T(1) = 1$**

$$\begin{aligned} T(n) &= 2T\left(\frac{n}{2}\right) + 1 \\ &= 2\left[2T\left(\frac{n}{4}\right) + 1\right] + 1 \\ &= 4T\left(\frac{n}{4}\right) + 3 \\ &= 4\left[2T\left(\frac{n}{8}\right) + 1\right] + 3 \\ &= 8T\left(\frac{n}{8}\right) + 7 \\ &= 2^i T\left(\frac{n}{2^i}\right) + (2^i - 1) \end{aligned}$$

Quá trình dừng lại khi  $\frac{n}{2^i} = 1$  hay  $i = \log_2 n$

Từ đó suy ra  $T(n) = 2^{\log_2 n} * T\left(\frac{n}{2^{\log_2 n}}\right) + (2^{\log_2 n} - 1) = n T(1) + (n - 1) = 2n - 1$

**Câu 5:  $T(1) = 1$**

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

$$= 4T\left(\frac{n}{4}\right) + 2n$$

$$= 8T\left(\frac{n}{8}\right) + 3n$$

...

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

Quá trình dừng lại khi  $\frac{n}{2^i} = 1$  hay  $i = \log_2 n$

$$\text{Từ đó suy ra } T(n) = 2^{\log_2 n} T\left(\frac{n}{2^{\log_2 n}}\right) + n \log_2 n = nT(1) + n \log_2 n = (\log_2 n + 1)n$$

Vậy phương trình đệ quy:  $T(n) = (\log_2 n + 1)n$

**Câu 6:  $T(I) = I$**

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

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

$$= 4T\left(\frac{n}{4}\right) + \frac{n^2}{2} + n^2$$

$$= 4\left[2T\left(\frac{n}{8}\right) + \frac{n^2}{16}\right] + \frac{n^2}{2} + n^2$$

$$= 8T\left(\frac{n}{8}\right) + \frac{n^2}{4} + \frac{n^2}{2} + n^2$$

...

$$= 2^i T\left(\frac{n}{2^i}\right) + \sum_{k=0}^{i-1} \frac{1}{2^k}$$

$$= 2^i T\left(\frac{n}{2^i}\right) + 2 - \frac{1}{2^{i-1}}$$

Quá trình dừng lại khi  $\frac{n}{2^i} = 1$  hay  $i = \log_2 n$

$$\text{Từ đó suy ra } T(n) = 2^{\log_2 n} T\left(\frac{n}{2^{\log_2 n}}\right) + 2 - \frac{1}{2^{\log_2 n - 1}} = n + 2 - \frac{2}{n}$$

Vậy phương trình đệ quy:  $T(n) = n + 2 - \frac{2}{n}$

**Câu 7:  $T(I) = I$**

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

$$= 4T\left(\frac{n}{4}\right) + 2\log\frac{n}{2} + \log n$$

$$= 8T\left(\frac{n}{8}\right) + 4\log\frac{n}{4} + 2\log\frac{n}{2} + \log n$$

...

$$= 2^i T\left(\frac{n}{2^i}\right) + \sum_{k=0}^{i-1} (2^k * \log\frac{n}{2^k})$$

$$= 2^i T\left(\frac{n}{2^i}\right) + (2^i - 1) \log n - \sum_{k=0}^{i-1} [2^k \log(2^k)]$$

Quá trình dừng lại khi  $\frac{n}{2^i} = 1$  hay  $i = \log_2 n$

$$\Rightarrow T(n) = nT(1) + (n-1)\log n - \sum_{k=0}^{\log_2 n-1} [2^k \log(2^k)] = n + (n-1)\log n - \sum_{k=0}^{\log_2 n-1} [2^k \log(2^k)]$$

Vậy phương trình đệ quy:  $T(n) = n + (n-1)\log n - \sum_{k=0}^{\log_2 n-1} [2^k \log(2^k)]$

### **Bài 3: Giải phương trình đệ quy bằng phương pháp truy hồi:**

**Câu 1:**

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

$$= 9T\left(\frac{n}{4}\right) + \frac{3}{4}n^2 + n^2$$

$$= 27T\left(\frac{n}{8}\right) + \frac{9}{16}n^2 + \frac{3}{4}n^2 + n^2$$

$$= 81T\left(\frac{n}{16}\right) + \frac{27}{64}n^2 + \frac{9}{16}n^2 + \frac{3}{4}n^2 + n^2$$

...

$$= 3^i T(1) + \sum_{k=0}^{i-1} \left(\frac{3^k}{4^k} n^2\right)$$

$$= 3^i T(1) + 4n^2 - 4n^2 * \left(\frac{3}{4}\right)^i$$

Quá trình dừng lại khi  $\frac{n}{2^i} = 1$  hay  $i = \log_2 n$

Khi đó:

$$T(n) = 3^{\log_2 n} T(1) + 4n^2 - 4n^2 * \frac{3^{\log_2 n}}{n^2} = 4n^2 - 3 * 3^{\log_2 n}$$

Vậy phương trình đệ quy:  $T(n) = 4n^2 - 3 * 3^{\log_2 n}$

**Câu 2:**

$$T(n) = 8T\left(\frac{n}{2}\right) + n^3$$

$$= 8^2 T\left(\frac{n}{4}\right) + 2n^3$$

$$= 8^3 T\left(\frac{n}{8}\right) + 3n^3$$

...

$$= 8^i T\left(\frac{n}{2^i}\right) + in^3$$

Quá trình dừng lại khi  $\frac{n}{2^i} = 1$  hay  $i = \log_2 n$

Từ đó suy ra:

$$T(n) = 8^{\log_2 n} T(1) + n^3 \log_2 n = (\log_2 n + 1)n^3$$

Vậy phương trình đệ quy:  $T(n) = (\log_2 n + 1)n^3$

**Câu 3:**

$$T(n) = 4T\left(\frac{n}{3}\right) + n$$

$$= 4^2 T\left(\frac{n}{3^2}\right) + \frac{4}{3}n + n$$

$$= 4^3 T\left(\frac{n}{3^3}\right) + \left(\frac{4}{3}\right)^2 n + \frac{4}{3}n + n$$

...

$$= 4^i T\left(\frac{n}{3^i}\right) + \sum_{k=0}^{i-1} \left[n\left(\frac{4}{3}\right)^k\right]$$

$$= 4^i T\left(\frac{n}{3^i}\right) + 3n\left(\frac{4}{3}\right)^i - 3n$$

Phương trình dừng lại khi  $i = \log_3 n$

Khi đó:

$$T(n) = 4^{\log_3 n} T(1) + 3n\left(\frac{4}{3}\right)^{\log_3 n} - 3n = 4^{\log_3 n} + 3 \cdot 4^{\log_3 n} - 3n$$

Vậy phương trình đệ quy:  $T(n) = 4^{\log_3 n} + 3 \cdot 4^{\log_3 n} - 3n$

**Câu 4:**

$$T(n) = 9T\left(\frac{n}{3}\right) + n^2$$

$$= 9^2 T\left(\frac{n}{3^2}\right) + 2n^2$$

$$= 9^3 T\left(\frac{n}{3^3}\right) + 3n^2$$

...

$$= 9^i T\left(\frac{n}{3^i}\right) + in^2$$

Phương trình dừng lại khi  $i = \log_3 n$

Khi đó:

$$T(n) = 9^{\log_3 n} T(1) + n^2 \log_3 n = (\log_3 n + 1)n^2$$

Vậy phương trình đệ quy:  $T(n) = (\log_3 n + 1)n^2$

**Câu 5:  $T(2) = 0$**

$$\begin{aligned} T(n) &= 2T(\sqrt{n}) + 1 = 2[2T(\sqrt[4]{n}) + 1] + 1 = 4T(\sqrt[4]{n}) + 1 + 2 = 2^i T(\sqrt[2^i]{n}) + \sum_{k=0}^{i-1} (2^k) \\ &= 2^i T(\sqrt[2^i]{n}) + 2^i - 1 \end{aligned}$$

Quá trình dừng lại khi:  $\sqrt[2^i]{n} = 2 \Leftrightarrow i = \log_2(\log_2 n)$

Khi đó  $T(n) = 2^{\log_2(\log_2 n)} T(2) + 2^{\log_2(\log_2 n)} - 1 = \log_2 n - 1$

#### **Bài 4: Giải phương trình đệ quy bằng phương pháp dùng phương trình đặc trưng:**

**Câu 1:**

Xét phương trình  $T(n) = 4T(n-1) + 3T(n-2)$

Đặt  $T(n) = X^n$  ta có được phương trình mới:  $X^n - 4X^{n-1} + 3X^{n-2} = 0$

Xét phương trình đặc trưng:  $X^2 - 4X + 3 = 0$

Ta có 2 nghiệm đơn  $X = 1$  hoặc  $X = 3$

$T(n)$  có dạng:  $T(n) = C_1 1^n + C_2 3^n = 0$

Xét:

$$\begin{cases} T(0) = 1 \\ T(1) = 2 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} C_1 + C_2 = 1 \\ C_1 + 3C_2 = 2 \end{cases} \Rightarrow C_1 = C_2 = \frac{1}{2}$$

Suy ra  $T(n) = \frac{1}{2} + \frac{1}{2} * 3^n$

**Câu 2:**

Xét phương trình:  $T(n) - 10T(n-1) + 33T(n-2) + 36T(n-3) = 0$

Đặt  $T(n) = X^n$  ta có được phương trình mới:

$$X^n - 10X^{n-1} + 33X^{n-2} - 36X^{n-3} = 0$$

Ta có phương trình đặc trưng:

$$X^3 - 10X^2 + 33X - 36 = 0 \quad (1) \text{ hay } (X-3)^2(X-4) = 0$$

Phương trình (1) có 1 nghiệm kép là 3 và 1 nghiệm kép là 4

Suy ra  $T(n)$  có dạng:



$$T(n) = C_1 3^n + C_2 4^n + C_3 n 4^n$$

Với  $T(0) = 0, T(1) = 1, T(2) = 7$ , ta có

$$\begin{cases} C_1 + C_2 + C_3 = 0 \\ 3C_1 + 4C_2 + 4C_3 = 1 \\ 9C_1 + 16C_2 + 64C_3 = 7 \end{cases} \Rightarrow C_1 = -1, C_2 = 1, C_3 = 0$$

Suy ra  $T(n) = -3^n + 4^n$

**Câu 3:**

Xét phương trình:  $T(n) - T(n-1) - T(n-2) = 0$

Đặt  $T(n) = X^n$  ta có được:

$$X^n - X^{n-1} - X^{n-2} = 0$$

Ta có phương trình đặc trưng:

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

Ta có 2 nghiệm đơn  $X = \frac{1-\sqrt{5}}{2}$  hoặc  $X = \frac{1+\sqrt{5}}{2}$

$T(n)$  có dạng:

$$T(n) = C_1 * \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2}\right)^n + C_2 * \left(\frac{1+\sqrt{5}}{2}\right)^n$$

Với  $T(0) = 1$  và  $T(1) = 1$

Ta có hệ phương trình

$$\begin{cases} C_1 + C_2 = 1 \\ C_1 * \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2}\right)^1 + C_2 * \left(\frac{1+\sqrt{5}}{2}\right)^1 = 1 \end{cases} \Rightarrow C_1 = \frac{5-\sqrt{5}}{10}, C_2 = \frac{5+\sqrt{5}}{10}$$

Suy ra:

$$T(n) = \frac{5-\sqrt{5}}{10} * \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2}\right)^n + \frac{5+\sqrt{5}}{10} * \left(\frac{1+\sqrt{5}}{2}\right)^n$$

--- HẾT ---