
TRƯỜNG ĐẠI HỌC CÔNG NGHỆ THÔNG TIN

KHOA KHOA HỌC MÁY TÍNH

BÀI TẬP MÔN PHÂN TÍCH VÀ THIẾT KẾ THUẬT TOÁN

HOMEWORK #02: PHÂN TÍCH GIẢI THUẬT ĐỆ QUY

GV hướng dẫn: Huỳnh Thị Thanh Thương

Nhóm thực hiện:

1. Nguyễn Thị Kim Anh, 20521072

2. Võ Minh Trí, 20520821

TP.HCM, ngày 10 tháng 10 năm 2021

Bài 1:

a, Trước khi gửi số tiền là 1000(USD)

Sau n năm số tiền có được $T(n) = T(n - 1)(1 + 12\%)$

$$T(n) = C_1, n = 0$$

$$T(n) = T(n - 1) + C_2, n > 0$$

b,

$$T(n) = C_1, \text{ khi } n = 1, n = 0$$

$$T(n) = T(n - 1) + T(n - 2) + C_2, n > 1$$

c,

$$T(n) = C_1, n = 1$$

$$T(n) = 2T\left(\frac{n}{2}\right) + C_2, n > 1$$

d,

$$T(n) = C_1, n = 0$$

$$T(n) = \sum_{i=1}^n T(n - i) + C_2, n > 0$$

e,

$$T(n) = C_1, n = 0$$

$$T(n) = 3T\left(\frac{n}{2}\right) + \frac{n(n+1)}{2} + C_2, n > 0$$

f,

$$T(n) = C_1, n < 1$$

$$T(n) = T(n - 3) + n^2 + C_2, n \geq 1$$

g,

$$T(n) = C_1, n = 0$$

$$T(n) = \sum_{i=0}^{n-1} T(i) + nC_2 + C_3, n \geq 1$$

h,

void move(int n,char A,char B,char C)

```
{  
    if(n==1){  
        cout<<A<<" ==> "<<C<<"\n";        // nếu n = 1 thì dịch chuyển từ A -> C
```

```

    }
    else {
        move(n - 1, A, C, B);           // Dịch chuyển n-1 đĩa từ A -> B
        cout<<A<<" ==> "<<C<<"\n";    // Dịch chuyển đĩa thứ n từ A -> C
        move(n - 1, B, A, C);          // Dịch chuyển n-1 đĩa từ B -> C
    }
}

```

$$T(n) = C_1, n = 0$$

$$T(n) = 2T(n - 1) + C_2, n \geq 1$$

Có: $C_2 = 1, C_1 = 0$

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

Để điều kiện dừng xảy ra thì $n-i=0$ hay $i=n$

$$T(n) = 2^i T(n - i) + 2^i - 1 = 2^n T(0) + 2^n - 1 = 2^n - 1$$

Bài 2:

1.

$$\begin{aligned}
 T(n) &= T(n-1) + n & T(1) &= 1 \\
 &= [T(n-2) + (n-1)] + n = T(n-2) + n + (n-1) \\
 &= [T(n-3) + (n-2)] + n + (n-1) = T(n-3) + n + (n-1) + (n-2) \\
 &= \dots \\
 &= T(n-i) + n + (n-1) + (n-2) + \dots + (n-i+1)
 \end{aligned}$$

Quá trình kết thúc khi $n-i=1 \Rightarrow i=n-1$

$$\text{Khi đó : } T(n) = T(1) + n + (n-1) + (n-2) + \dots + 2 = 1 + 2 + \dots + n = \frac{n(n+1)}{2}$$

2.

$$\begin{aligned}
 T(n) &= T(n-1) + 5 & T(1) &= 0 \\
 &= [T(n-2) + 5] + 5 = T(n-2) + 10 \\
 &= [T(n-3) + 5] + 10 = T(n-3) + 15 \\
 &= \dots \\
 &= T(n-i) + 5 \cdot i
 \end{aligned}$$

Quá trình kết thúc khi $n-i=1 \Rightarrow i=n-1$

$$\text{Khi đó : } T(n) = T(1) + 5(n-1) = 5n - 5$$

3.

$$T(n) = 3T(n-1) + 1 \quad T(1) = 4$$

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

Quá trình kết thúc khi $n-i=1 \Rightarrow i=n-1$

Khi đó : $T(n)= 3^{n-1}T(1)+3^0+3^1+...+3^{n-2}$

Ta có: $S=3^0+3^1+...+3^{n-2}=1+3(3^0+3^1+...+3^{n-3} + 3^{n-2} - 3^{n-2}) =1+3S- 3^{n-1}$

$$\Leftrightarrow S=\frac{3^{n-1}-1}{2}$$

Nên: $T(n)=3^{n-1}.4 + \frac{3^{n-1}-1}{2} = \frac{3^{n+1}-1}{2}$

4.

$$\begin{aligned}
T(n) &= T(n-1)+ T(n-2) \quad T(1)=1, T(0)=1 \\
&= [T(n-2) + T(n-3)] + T(n-2) = 2T(n-2)+ T(n-3) \\
&= 2 [T(n-3) + T(n-4)] + T(n-3)= 3T(n-3) + 2T(n-4) \\
&= 3[T(n-5) + T(n-4)]+ 2T(n-4) = 5T(n-4) + 3T(n-5) \\
&= 5[T(n-5) + T(n-6)]+ 3T(n-5) = 8T(n-5) + 5T(n-6) \\
&=... \\
&= F(i)T(n-i-1)+F(i-1)T(n-i-2), \text{ với } F(i) \text{ là số fibonacci thứ } i.
\end{aligned}$$

Với $F(i)=\frac{\alpha^i-(1-\alpha)^i}{\sqrt{5}}$, $\alpha = \frac{1+\sqrt{5}}{2}$

Chứng minh: coi i là n

Đặt $G(x)$ là hàm sinh cho dãy $F(n)$, giả sử $F_0 = 0$, ta có

$$\begin{aligned}
G(x) &= F_0 + F_1x + F_2x^2 + F_3x^3 + ... \\
-xG(x) &= -F_0x - F_1x^2 - F_2x^3 - F_3x^4 - ... \\
-x^2G(x) &= -F_0x^2 - F_1x^3 - F_2x^4 - F_3x^5 - ...
\end{aligned}$$

Từ 3 đẳng thức trên, ta có:

$$(1 - x - x^2)G(x) = F_0 + (F_1 - F_0)x + (F_2 - F_1 - F_0)x^2 + ... = x$$

$$\Leftrightarrow G(x) = \frac{x}{1-x-x^2}$$

Phân tích $G(x) = \frac{x}{1-x-x^2} = \frac{A}{1-\alpha x} + \frac{B}{1-\beta x}$

Với $\alpha = \frac{1+\sqrt{5}}{2}$; $\beta = \frac{1-\sqrt{5}}{2}$ là hai nghiệm của phương trình $1 - x - x^2 = 0$

Quy đồng và đồng nhất hệ số, chúng ta được $A = \frac{1}{\sqrt{5}}$; $B = -\frac{1}{\sqrt{5}}$

$$\text{Vậy } G(x) = \frac{x}{1-x-x^2} = \frac{1}{\sqrt{5}} \left(\frac{1}{1-\alpha x} - \frac{1}{1-\beta x} \right)$$

$$\Leftrightarrow \sqrt{5}G(x) = \left(\frac{1}{1-\alpha x} - \frac{1}{1-\beta x} \right) = \sum_{k=1}^{\infty} (\alpha x)^k - \sum_{k=1}^{\infty} (\beta x)^k = \sum_{k=1}^{\infty} (\alpha^k - \beta^k) x^k$$

$$\text{Vậy } G(x) = \sum_{k=1}^{\infty} \frac{\alpha^k - \beta^k}{\sqrt{5}} x^k$$

$$\text{Hệ số trong khai triển là } F(n) = \frac{\alpha^n - \beta^n}{\sqrt{5}} = \frac{1}{\sqrt{5}} \left[\left(\frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^n - \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^n \right]$$

Vậy dãy số cần tìm có công thức tổng quát dạng

$$F(n) = F(n) = \frac{\alpha^n - \beta^n}{\sqrt{5}} = \frac{1}{\sqrt{5}} \left[\left(\frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^n - \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^n \right], n \geq 0$$

Điều kiện dừng xảy ra khi $n-i-2=0$ hay $n-i=2 \Leftrightarrow i=n-2$

$$T(n) = \frac{\alpha^{n-2} - (1-\alpha)^{n-2}}{\sqrt{5}} T(1) + \frac{\alpha^{n-3} - (1-\alpha)^{n-3}}{\sqrt{5}} T(0) = \frac{\alpha^{n-2} - (1-\alpha)^{n-2} + \alpha^{n-3} - (1-\alpha)^{n-3}}{\sqrt{5}}$$

5.

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

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

$\Rightarrow i = \log n$

$$\text{Khi đó : } T(n) = 2^{\log n} T\left(\frac{n}{2^{\log n}}\right) + 2^{\log n} - 1 = nT(1) + 2^{\log n} - 1 = n + n - 1 = 2n - 1$$

6.

$$\begin{aligned} T(n) &= 2T\left(\frac{n}{2}\right) + \log n & T(1) &= 1 \\ &= 2[2T\left(\frac{n}{4}\right) + \log \frac{n}{2}] + \log(n) = 4T\left(\frac{n}{4}\right) + \log \frac{n^2}{4} + \log \frac{n}{1} \end{aligned}$$

$$= 4[2T(\frac{n}{8}) + \log \frac{n}{4}] + \log \frac{n^2}{4} + \log \frac{n}{1} = 8T(\frac{n}{8}) + \log \frac{n^4}{4^4} + \log \frac{n^2}{2^2} + \log \frac{n^1}{1}$$

= ...

$$= 2^i T(\frac{n}{2^i}) + \log \frac{n^{2^{i-1}}}{2^{i-1} 2^{i-1}} + \dots + \log \frac{n^4}{4^4} + \log \frac{n^2}{2^2} + \log \frac{n^1}{1}$$

$$S = \log \frac{n^{2^{i-1}}}{2^{i-1} 2^{i-1}} + \dots + \log \frac{n^4}{4^4} + \log \frac{n^2}{2^2} + \log \frac{n^1}{1} = \log \frac{n^{2^{i-1} + \dots + 4 + 2 + 1}}{1.2^2 \dots 2^{i-1} 2^{i-1}} = (2^0 + 2^1 + 2^2 + \dots + 2^{i-1}) \log(n) -$$

$$\log(2^0 \cdot 2^2 \dots 2^{i-1} 2^{i-1})$$

$$p = 2^0 + 2^1 + 2^2 + \dots + 2^{i-1} \Rightarrow 2p = 2^1 + 2^2 + \dots + 2^i \Rightarrow p = 2^i - 1$$

$$q = \log(2^0 \cdot 2^2 \dots 2^{i-1} 2^{i-1}) \Rightarrow q = \log(2^{0+2+\dots+(i-1) \cdot 2^{i-1}}) = 0 + 1 \cdot 2 + \dots + (i-1) \cdot 2^{i-1}$$

$$\Rightarrow S = (2^i - 1) \log(n) - q$$

$$\text{Quá trình kết thúc khi } \frac{n}{2^i} = 1 \Rightarrow 2^i = n$$

$$\Rightarrow i = \log n$$

$$\text{Khi đó : } T(n) = 2^{\log n} T(\frac{n}{2^{\log n}}) + S = nT(1) + S = n(n-1) \log(n)$$

$$-[0 + 1 \cdot 2 + \dots + (\log n - 1) \cdot 2^{\log n - 1}]$$

7.

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

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

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

= ...

$$= 2^i T(\frac{n}{2^i}) + 2^i \cdot n$$

$$\text{Quá trình kết thúc khi } \frac{n}{2^i} = 1 \Rightarrow 2^i = n$$

$$\Rightarrow i = \log n$$

$$\text{Khi đó : } T(n) = 2^{\log n} T(\frac{n}{2^{\log n}}) + 2^i n = nT(1) + 2^{\log n} \cdot n = n + n \cdot n = n^2 + n$$

8.

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

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

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

$$\begin{aligned}
\text{Ta có } S &= 1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{2^2} \dots + \frac{1}{2^{i-1}} \Rightarrow 2S = 2 + 1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{2^2} \dots + \frac{1}{2^{i-2}} \\
&\Rightarrow S = 2 - \frac{1}{2^{i-1}}
\end{aligned}$$

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

$\Rightarrow i = \log n$

$$\text{Khi đó : } T(n) = 2^{\log n} T(\frac{n}{2^{\log n}}) + (2 - \frac{1}{2^{i-1}})n^2 = nT(1) + 2n^2 - \frac{2}{n}n^2 = n + 2n^2 - 2n =$$

$$2n^2 - n$$

Bài 3:

1.

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

$$\text{Đặt } S = 3^{i-1} (\frac{n}{2^{i-1}})^2 + \dots + 3^2 (\frac{n}{4})^2 + 3(\frac{n}{2})^2 + n^2$$

$$\begin{aligned}
\frac{3}{4}S &= 3^i (\frac{n}{2^i})^2 + \dots + 3^2 (\frac{n}{4})^2 + 3(\frac{n}{2})^2 \\
\Rightarrow \frac{1}{4}S &= n^2 - 3^i (\frac{n}{2^i})^2 \quad \Rightarrow S = 4n^2 - 4 \cdot 3^i (\frac{n}{2^i})^2
\end{aligned}$$

$$= 3^i T(\frac{n}{2^i}) + 4n^2 - 4 \cdot 3^i (\frac{n}{2^i})^2$$

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

$\Rightarrow i = \log n$

$$\text{Khi đó : } T(n) = 3^i T(1) + 4n^2 - 4 \cdot 3^i = 4n^2 - 3 \cdot 3^i = 4n^2 - 3^{\log(2n)}$$

2.

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

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

$$\Rightarrow i = \log n$$

$$\text{Khi đó : } T(n) = 8^i T(1) + in^3 = n^3 + in^3 = n^3(1 + \log n) = n^3 \cdot \log(2n)$$

3.

$$\begin{aligned}
T(n) &= 4T\left(\frac{n}{3}\right) + n & T(1) &= 1 \\
&= 4 \left[4T\left(\frac{n}{3^2}\right) + \frac{n}{3} \right] + n = 4^2 T\left(\frac{n}{3^2}\right) + 4\frac{n}{3^1} + \frac{n}{3^0} \\
&= \dots \\
&= 4^i T\left(\frac{n}{3^i}\right) + 4^{i-1} \left(\frac{n}{3^{i-1}}\right) + \dots + 4\frac{n}{3^1} + \frac{n}{3^0}
\end{aligned}$$

$$\text{Đặt } S = 4^{i-1} \left(\frac{n}{3^{i-1}}\right) + \dots + 4\frac{n}{3^1} + \frac{n}{3^0}$$

$$\frac{4}{3}S = 4^i \left(\frac{n}{3^i}\right) + \dots + 4\frac{n}{3^1}$$

$$\Rightarrow \frac{1}{3}S = 4^i \left(\frac{n}{3^i}\right) - n \Rightarrow S = 3 \cdot 4^i \left(\frac{n}{3^i}\right) - 3 \cdot n$$

Quá trình kết thúc khi $\frac{n}{3^i} = 1 \Rightarrow 3^i = n$

$$\Rightarrow i = \log n$$

$$\text{Khi đó : } T(n) = 4^i T\left(\frac{n}{3^i}\right) + 3 \cdot 4^i \left(\frac{n}{3^i}\right) - 3 \cdot n = 4^i T(1) + 3 \cdot 4^i - 3 \cdot n = 4 \cdot 4^{\log n} - 3 \cdot n = 4n^2 - 3n$$

4.

$$T(n) = 9T\left(\frac{n}{3}\right) + n^2 \quad T(1) = 1$$

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

$$= \dots$$

$$= 9^i T\left(\frac{n}{3^i}\right) + 9^{i-1} \left(\frac{n}{3^{i-1}}\right)^2 + \dots + 9\left(\frac{n}{3}\right)^2 + 9^0 \left(\frac{n}{3^0}\right)^2$$

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

Quá trình kết thúc khi $\frac{n}{3^i} = 1 \Rightarrow 3^i = n$

$$\Rightarrow i = \log n$$

$$\text{Khi đó : } T(n) = 9^i T\left(\frac{n}{3^i}\right) + in^2 = n^2 T(1) + n^2 \log n = n^2 (1 + \log n)$$

5.

$$T(n) = 2T(\sqrt{n}) + 1 \quad T(2) = 0$$

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

$$= 2 \left[2T(n^{\frac{1}{4}}) + 1 \right] + 1 = 2^2 T(n^{\frac{1}{4}}) + 2 + 1$$

$$= 2^2 \left[2T(n^{\frac{1}{8}}) + 1 \right] + 2 + 1 = 2^3 T(n^{\frac{1}{8}}) + 2^2 + 2 + 1$$

$$= \dots$$

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

$$\text{Đặt } S = 2^{i-1} + 2^2 + 2^1 + 2^0$$

$$\Rightarrow 2S = 2^i + \dots + 2^2 + 2^1 \Rightarrow S = 2^i - 1$$

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

$$\Rightarrow 2^i = \log n \Rightarrow i = \log(\log(n))$$

$$\text{Khi đó : } T(n) = 2^i T(n^{\frac{1}{2^i}}) + 2^i - 1 = \log n T(2) + 2^i - 1 = 0 + \log n - 1 = \log n - 1$$

Bài 4:

a,

$$T(n) = 4T(n-1) - 3T(n-2)$$

$$T(0) = 1$$

$$T(1) = 2$$

$$\text{- Xét phương trình: } T(n) = 4T(n-1) - 3T(n-2)$$

$$\text{Đặt } X^n = T(n)$$

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

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

$$\Leftrightarrow (X-1)(X-3)=0$$

- Phương trình đặc trưng trên có 2 nghiệm đơn $X_1 = 1$ và $X_2 = 3$

$$T(n)=c_1X_1^n + c_2X_2^n$$

$$T(n)=c_11^n + c_23^n$$

-Ta có: $T(0)=1 \Rightarrow c_11^0 + c_23^0 = 1$

$$\Leftrightarrow c_1 + c_2 = 1$$

$$T(1)=2 \Rightarrow c_11^1 + c_23^1 = 2$$

$$\Leftrightarrow c_1 + 3c_2 = 2$$

Giải hệ phương trình: $c_1 = \frac{1}{2}, c_2 = \frac{1}{2}$

Kết luận: $T(n) = \frac{1}{2} + \frac{1}{2}3^n$

b,

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

$$T(0)=0$$

$$T(1)=1$$

$$T(2)=2$$

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

Đặt $X^n = T(n)$

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

Phương trình đặc trưng: $X^3 - 4X^2 + 5X - 2 = 0$

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

- Phương trình đặc trưng trên có 1 nghiệm đơn $X_2 = 2$ và nghiệm kép $X_1 = 1$

$$T(n)=c_1X_1^n + c_2X_2^n + c_3nX_2^n$$

$$T(n)=c_12^n + c_21^n + c_3n.1^n$$

-Ta có: $T(0)=0 \Rightarrow c_12^0 + c_21^0 + c_3.0.1^0 = 0$

$$\Leftrightarrow c_1 + c_2 = 0$$

$$T(1)=1 \Rightarrow c_1 2^1 + c_2 1^1 + c_3 \cdot 1 \cdot 1^1 = 1$$

$$\Leftrightarrow 2c_1 + c_2 + c_3 = 1$$

$$T(2)=2 \Rightarrow c_1 2^2 + c_2 1^2 + c_3 \cdot 2 \cdot 1^2 = 2$$

$$\Leftrightarrow 4c_1 + c_2 + 2c_3 = 2$$

Giải hệ phương trình: $c_1 = 0, c_2 = 0, c_3 = 1$

Kết luận: $T(n) = n$

c,

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

$$T(0)=1$$

$$T(1)=1$$

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

$$\text{Đặt } X^n = T(n)$$

$$\text{Ta có: } X^n - X^{n-1} - X^{n-2} = 0$$

$$\text{Phương trình đặc trưng: } X^2 - X - 1 = 0$$

$$\Leftrightarrow (X - \frac{1-\sqrt{5}}{2})(X - \frac{1+\sqrt{5}}{2}) = 0$$

- Phương trình đặc trưng trên có 2 nghiệm đơn là $X_1 = \frac{1-\sqrt{5}}{2}$ và $X_2 = \frac{1+\sqrt{5}}{2}$

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

$$T(n) = c_1 \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2}\right)^n + c_2 \left(\frac{1+\sqrt{5}}{2}\right)^n$$

$$\text{-Ta có: } T(0)=1 \Rightarrow c_1 \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2}\right)^0 + c_2 \left(\frac{1+\sqrt{5}}{2}\right)^0 = 1$$

$$\Leftrightarrow c_1 + c_2 = 1$$

$$T(1)=1 \Rightarrow c_1 \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2}\right)^1 + c_2 \left(\frac{1+\sqrt{5}}{2}\right)^1 = 1$$

$$\text{Giải hệ phương trình: } c_1 = \frac{5-\sqrt{5}}{10}, c_2 = \frac{5+\sqrt{5}}{10}$$

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

Bài 5:

a.

$$T(n) = T(n - 1) + 7$$

$$T(0) = 1$$

$$f(x) = \sum_{n=0}^{\infty} T(n)x^n$$

$$\Leftrightarrow f(x) = \sum_{n=1}^{\infty} (T(n - 1) + 7)x^n + 1$$

$$\Leftrightarrow f(x) = \sum_{n=1}^{\infty} T(n - 1)x^n + \sum_{n=1}^{\infty} 7x^n + 1 \quad (*)$$

$$\text{Xét } A = \sum_{n=1}^{\infty} T(n - 1)x^n = x \sum_{n=1}^{\infty} T(n - 1)x^{n-1}$$

$$\text{Mà } \sum_{n=1}^{\infty} T(n - 1)x^{n-1} = T(0) + T(1)x + T(2)x^2 + \dots$$

$$\text{Còn có } f(x) = \sum_{n=0}^{\infty} T(n)x^n = T(0) + T(1)x + T(2)x^2 + \dots$$

$$\text{Suy ra } A = xf(x)$$

$$\text{Xét } B = \sum_{n=1}^{\infty} 7x^n = 7 \sum_{n=0}^{\infty} x^n - 7$$

$$\Leftrightarrow B = \frac{7}{1-x} - 7$$

$$\text{Thế A và B vào } (*)$$

$$\Leftrightarrow f(x) = xf(x) + \frac{7}{1-x} - 7 + 1$$

$$\Leftrightarrow (1 - x)f(x) = \frac{1+6x}{1-x}$$

$$\Leftrightarrow f(x) = \frac{1+6x}{(1-x)^2}$$

$$\Leftrightarrow f(x) = \frac{1}{(1-x)^2} + \frac{6x}{(1-x)^2}$$

$$\Leftrightarrow f(x) = \sum_{n=0}^{\infty} (n + 1)x^n + \sum_{n=0}^{\infty} 6nx^n$$

$$\Leftrightarrow f(x) = \sum_{n=0}^{\infty} (7n + 1)x^n$$

$$\text{Vậy } T(n) = 7n + 1$$

b.

$$T(n) = 7T(n - 1) - 12T(n - 2)$$

$$T(0) = 1; T(1) = 2$$

$$f(x) = \sum_{n=0}^{\infty} T(n)x^n$$

$$\Leftrightarrow f(x) = \sum_{n=2}^{\infty} [7T(n-1) - 12T(n-2)]x^n + 1 + 2x$$

$$\Leftrightarrow f(x) = \sum_{n=2}^{\infty} 7T(n-1)x^n - \sum_{n=2}^{\infty} 12T(n-2)x^n + 1 + 2x \quad (*)$$

$$\text{Xét } A = \sum_{n=2}^{\infty} 7T(n-1)x^n = 7x \sum_{n=2}^{\infty} T(n-1)x^{n-1}$$

$$\text{Mà } \sum_{n=2}^{\infty} T(n-1)x^{n-1} = T(1)x + T(2)x^2 + \dots$$

$$\text{Còn có } f(x) = \sum_{n=0}^{\infty} T(n)x^n = T(0) + T(1)x + T(2)x^2 + \dots$$

$$\text{Suy ra } A = [f(x) - T(0)]7x = 7xf(x) - 7x$$

$$\text{Xét } B = \sum_{n=2}^{\infty} 12T(n-2)x^n = 12x^2 \sum_{n=2}^{\infty} T(n-2)x^{n-2}$$

$$\text{Mà } \sum_{n=2}^{\infty} T(n-2)x^{n-2} = T(0) + T(1)x + T(2)x^2 + \dots$$

$$\text{Còn có } f(x) = \sum_{n=0}^{\infty} T(n)x^n = T(0) + T(1)x + T(2)x^2 + \dots$$

$$\text{Suy ra } B = 12x^2 f(x)$$

Thế A và B vào (*)

$$\Leftrightarrow f(x) = 7xf(x) - 7x - 12x^2 f(x) + 1 + 2x$$

$$\Leftrightarrow (12x^2 - 7x + 1)f(x) = 1 - 5x$$

$$\Leftrightarrow f(x) = \frac{1-5x}{(1-4x)(1-3x)}$$

$$\Leftrightarrow f(x) = \frac{-1}{1-4x} + \frac{2}{1-3x}$$

$$\Leftrightarrow f(x) = 2 \sum_{n=0}^{\infty} 3^n x^n - \sum_{n=0}^{\infty} 4^n x^n$$

$$\Leftrightarrow f(x) = \sum_{n=0}^{\infty} (2 \cdot 3^n - 4^n) x^n$$

$$\text{Vậy } T(n) = (2 \cdot 3^n - 4^n)$$

c.

$$T(n + 1) = T(n) + 2(n + 2) \quad n \geq 1$$

$$T(0) = 3$$

Thay $n = n - 1$ vào $T(n + 1) = T(n) + 2(n + 2)$, ta có:

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

$$f(x) = \sum_{n=0}^{\infty} T(n)x^n$$

$$\Leftrightarrow f(x) = \sum_{n=1}^{\infty} [T(n - 1) + 2(n + 1)]x^n + 3$$

$$\Leftrightarrow f(x) = \sum_{n=1}^{\infty} T(n - 1)x^n + 2 \sum_{n=1}^{\infty} (n + 1)x^n + 3 \quad (*)$$

$$\text{Xét } A = \sum_{n=1}^{\infty} T(n - 1)x^n = x \sum_{n=1}^{\infty} T(n - 1)x^{n-1}$$

Ta có:

$$\sum_{n=1}^{\infty} T(n - 1)x^{n+1} = T(0) + T(1)x + T(2)x^2 + T(3)x^3 + T(4)x^4 + \dots \quad (1)$$

$$f(x) = \sum_{n=0}^{\infty} T(n)x^n = T(0) + T(1)x + T(2)x^2 + T(3)x^3 + T(4)x^4 + \dots \quad (2)$$

$$\text{Từ (1), (2)} \Rightarrow A = xf(x)$$

$$\text{Xét } B = 2 \sum_{n=1}^{\infty} (n + 1)x^n = 2 \sum_{n=0}^{\infty} (n + 1)x^n - 2$$

$$\Leftrightarrow B = \frac{2}{(1-x)^2} - 2$$

Thế A và B vào (*)

$$\Leftrightarrow f(x) = xf(x) + \frac{2}{(1-x)^2} - 2 + 3$$

$$\Leftrightarrow (1 - x)f(x) = \frac{2}{(1-x)^2} + 1$$

$$\Leftrightarrow f(x) = \frac{2}{(1-x)^3} + \frac{1}{1-x}$$

$$\Leftrightarrow f(x) = 2 \sum_{n=0}^{\infty} \frac{(n+2)(n+1)}{2} x^n + \sum_{n=0}^{\infty} x^n$$

$$\Leftrightarrow f(x) = \sum_{n=0}^{\infty} [(n + 2)(n + 1) + 1]x^n$$

$$\text{Vậy } T(n) = (n + 1)(n + 2) + 1$$