ĐẠI HỌC QUỐC GIA THÀNH PHỐ HỒ CHÍ MINH TRƯỜNG ĐẠI HỌC CÔNG NGHỆ THÔNG TIN



MÔN HỌC: PHÂN TÍCH VÀ THIẾT KẾ THUẬT TOÁN

 $D\hat{E}$ $T\hat{A}I$: BÀI TẬP NHÓM SỐ 1

LÓP: CS112.O11

Nhóm sinh viên thực hiện:

 $egin{array}{lll} H_{O} & và \ ten & MSSV \\ Nguyễn Hoàng Phúc & 22521129 \\ Doàn Văn Hoàng & 22520459 \\ Nguyễn Viết Đức & 22520273 \\ \end{array}$

Câu a.
$$S = 1 + 3 + 5 + 7 + \dots + 999 = \left[\frac{999 - 1}{2} + 1\right]\frac{1 + 999}{2} = 250000$$

Câu b.
$$S = 2 + 4 + 8 + \dots + 1024 = \sum_{i=1}^{10} 2^i = \sum_{i=0}^{10} 2^i - 1 = 2046$$

Câu c.
$$\sum_{i=3}^{n+1} 1 = n+1-3+1 = n-1$$

Câu d.
$$\sum_{i=3}^{n+1} i = \sum_{i=1}^{n+1} i - \sum_{i=1}^{2} i = \frac{(n+1)(n+2)}{2} - 3 = \frac{1}{2}x^2 + \frac{3}{2} - 2$$

Câu e.
$$\sum_{i=0}^{n-1} i(i+1) = \sum_{i=0}^{n-1} (i^2 + i)$$
$$= \sum_{i=0}^{n-1} i^2 + \sum_{i=0}^{n-1} i = \frac{1}{3}(n-1)^3 + \frac{1}{2}(n-1)^2$$

Câu f.
$$\sum_{i=3}^{n+1} i = \sum_{i=1}^{n+1} i - \sum_{i=1}^{2} i = \frac{(n+1)(n+2)}{2} - 3 = \frac{1}{2}x^2 + \frac{3}{2} - 2$$

Câu i.
$$\sum_{j \in (2,3,5)} j^2 + j$$

Bài 2

- Xét vòng while ngoài: Ta có:
 - 2 + 2n(G)
 - n + 1(SS)

Gọi α_i là số lần lặp lại vòng while trong.

Ta có: α_i là số con i chạy từ $1->i^2$, bước nhảy 1

$$\Rightarrow \alpha_i = i^2$$

Suy ra:
$$\begin{cases} G(n) = 2 + 2n + \sum_{i=1}^{n} 2\alpha_i \\ SS(n) = n + 1 + \sum_{i=1}^{n} (\alpha_i + 1) \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} G(n) = 2 + 2n + \frac{n(n+1)(2n+1)}{3} \\ SS(n) = 2n + 1 + \frac{n(n+1)(2n+1)}{6} \end{cases}$$

- Xét vòng while ngoài: Ta có:
 - 2 + 4 * n(G)
 - n + 1(SS)
- Xét vòng while trong : Đặt α_i là số vòng lặp của while trong, ta có:
 - $2 * \alpha_i$ (G)
 - $\alpha_i + 1 \, (SS)$

Suy ra:
$$\begin{cases} G(n) = 2 + 4n + \sum_{i=1}^{n} 2\alpha_i \\ SS(n) = n + 1 + n + \sum_{i=1}^{n} \alpha_i \end{cases}$$

Xét α_i ta có:

 α_i là số con j
 với $j \leq i$, Bước tăng theo tỉ lệ: 2*j

 $\Rightarrow \alpha_i$ là số phần tử của tập hợp $\{2^0,2^1,2^2,2^3...\} = k (\in 0 < 2^k \leq i)$

$$\Leftrightarrow 1 < 2^k < i$$

$$\Leftrightarrow 0 \le k \le \log_2 i$$

$$\implies \alpha_i = \log_2 i + 1$$

Suy ra:
$$\begin{cases} G(n) = 2 + 4n + \sum_{i=1}^{n} 2(\log_2 i + 1) \\ SS(n) = n + 1 + n + \sum_{i=1}^{n} (\log_2 i + 1) \end{cases}$$
$$\iff \begin{cases} G(n) = 2 + 6n + \log_2 n! \\ SS(n) = 3n + 1 + \log_2 n! \end{cases}$$

Bài 5

- Xét vòng while ngoài: Ta có:
 - 2 + 3 * n(G)
 - n + 1(SS)

- Xét vòng $while_{(1)}$ trong : Đặt α_i là số vòng lặp của while, ta có:

- $2*\alpha_i$ (G)
- $\alpha_i + 1$ (SS)

- Xét vòng $while_{(2)}$ trong : Đặt β_i là số vòng lặp của while, ta có:

- $2 * \beta_i$ (G)
- $\beta_i + 1 \text{ (SS)}$

Suy ra:
$$\begin{cases} G(n) = 2 + 4n + \sum_{i=1}^{n} 2\alpha_i + \sum_{i=1}^{n} 2\beta_i \\ SS(n) = n + 1 + n + n + \sum_{i=1}^{n} \alpha_i + \sum_{i=1}^{n} \beta_i \end{cases}$$

Xét α_i ta có:

 α_i là số con j
 với $j \leq 2 * i$, Bước tăng theo tỉ lệ: 2

$$\Rightarrow \alpha_i = \frac{3i-n}{2}$$

Ta có: Vòng lặp $while_{(1)}$ trong chỉ thực hiện khi $j \leq 2*i \iff n/3 \leq i$

$$\begin{cases} \alpha_i = \frac{3i-n}{2} , i \ge n/3 \\ \alpha_i = 0 , \text{ còn lại} \end{cases}$$

Xét β_i ta có:

 β_i là số con k với k > 0, Bước giảm theo tỉ lệ: 1/2

 $\Rightarrow \beta_i$ là số phần tử của tập hợp $\{\frac{i}{2^0},\frac{i}{2^1},\frac{i}{2^2},\frac{i}{2^3}...\}=k(\in 0<\frac{i}{2^k}\leq i)$

$$\Leftrightarrow 1 \le \frac{i}{2^k} \le i$$

$$\Leftrightarrow 1 < 2^k < i$$

$$\Leftrightarrow 0 \leq k \leq \log_2 i \\ \Rightarrow \beta_i = \log_2 i + 1 \text{ (c/m tương tự câu 4)}$$

Suy ra:
$$\begin{cases} G(n) = 2 + 4n + \sum_{i=n/3}^{n} 2^{\frac{3i-n}{2}} + \sum_{i=1}^{n} 2(\log_2 i + 1) \\ SS(n) = n + 1 + n + n + \sum_{i=n/3}^{n} \frac{3i-n}{2} + \sum_{i=1}^{n} (\log_2 i + 1) \end{cases}$$
$$\Leftrightarrow \begin{cases} G(n) = 2 + 6n - 3 * (\frac{1}{2}n^2 + 1) + \log_2 n! \\ SS(n) = 4n + 1 - (\frac{1}{2}n^2 + 1) + \log_2 n! \end{cases}$$

- Xét vòng while ngoài: Ta có:

•
$$2 + 2n(G)$$

•
$$n + 1(SS)$$

Gọi α_i là số lần lặp lại vòng while trong.

Ta có: α_i là số con i chạy từ 1->x, bước tăng 1

$$\Rightarrow \alpha_i = x = (n-i)(i-3n)$$

Gọi β_i là số lần lệnh count = count - 2 được thực hiện $(i \geq 2y \Leftrightarrow i \geq$ 2i - 4n

Xét bảng dấu:

i		n		2n		3n	41	n
x = (n-i)(i-3n)	-	0	+		+	0	-	
y = i - 2n	-		-	0	+		+	
2y = 2i - 4n	-		-	0	+		+	

Lệnh
$$count = count - 2$$
 được thực hiện khi i chạy từ $2n - > 3n - 1$ $\Leftrightarrow \alpha_i = \begin{cases} (n-i)(i-3n) & n < i < 3n \\ 0 & \text{, còn lại} \end{cases}$

$$\beta_i = 3n - 1 - 2n + 1 = n$$

Ta có:
$$\begin{cases} G(n) = 2 + 16n + \sum_{i=1}^{4n} (\alpha_i + \beta_i) \\ SS(n) = 4n + 1 \sum_{i=1}^{4n} (2\alpha_i + 1) \end{cases}$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} G(n) = 2 + 16n + \sum_{i=n+1}^{3n-1} [(n - i(i - 3n)) + n] \\ SS(n) = 8n + 3 + 2 \sum_{i=n+1}^{3n-1} [(n - i)(i - 3n)] \end{cases}$$

Gọi α_i là số lần lặp lại của vòng while trong, β_{i-} là số lần lệnh count = count - 1 được thực hiện β_{i+} là số lần lệnh count = count + 1 được thực hiện γ_i là số lần y > 0

Suy ra::
$$\begin{cases} G(n) = 2 + 12n + \sum_{i=1}^{3n} (\alpha_i + \beta_{i-}) + \beta_{i+1} \\ SS(n) = 4n + 1 \sum_{i=1}^{3n} (2\alpha_i + 1) + \gamma_i \end{cases}$$

Bảng xét dấu:

i		n		2n	3n
x = 2n-i	+		+	0	-
y = i - n	-	0	+		+

=>
$$\gamma_i=2n-(n+1)+1=2n$$

 $\beta_{i+}=2n-1-n+1=n$ (vì khi y > 0 thì mới tiếp tục xét) x > 0

$$\alpha_i = \begin{cases} 2n-i & \text{, khi } 1 \leq i \leq 2n-1 \\ 0 & \text{, còn lại} \end{cases}$$

-Xét
$$\beta_{i-}$$
:

$$n \le j \le x \Leftrightarrow n \le j \le 2n-i$$
.
Nếu $2n-i \ge n \Leftrightarrow 1 \le i \le n$ thì $\beta_{i-} \ge 1$

$$\Rightarrow \beta_{i-} = \begin{cases} n+1-i & \text{, khi } 1 \leq i \leq n \\ 0 & \text{, còn lại} \end{cases}$$

Vây:
$$\begin{cases} G(n) = 2 + 12n + \sum_{i=1}^{2n-1} (2n-i) + \sum_{i=1}^{n} (n+1-i) + n \\ SS(n) = 11n + 1 + 2\sum_{i=1}^{2n-1} (2n-i) \end{cases}$$

- Xét vòng while ngoài: Ta có:
 - 2 + 3 * n(G)
 - n + 1(SS)
- Xét vòng while trong : Đặt α_i là số vòng lặp của while, ta có:
 - $3*\alpha_i$ (G)
 - $\alpha_i + 1$ (SS)

Suy ra:
$$\begin{cases} G(n) = 2 + 3n + \sum_{i=1}^{n} 3\alpha_i \\ SS(n) = n + 1 + n + \sum_{i=1}^{n} \alpha_i \end{cases}$$

Xét α_i ta có:

 α_i là số con j
 với $j \leq i$, Bước tăng theo tỉ lệ: j = j + k + 2

 $\Rightarrow \alpha_i$ là số phần tử $\in \{1, 4, 9, 16, 25, ...\}$

Hay $1 \le k^2 \le i$

$$\Rightarrow \alpha_i = \sqrt{i}$$

Vây:
$$\begin{cases} G(n) = 2 + 3n + \sum_{i=1}^{n} 3\sqrt{i} \\ SS(n) = n + 1 + n + \sum_{i=1}^{n} \sqrt{i} \end{cases}$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} G(n) = 2 + 3n + \frac{3}{1/2+1} * n^{k+1} \\ SS(n) = n + 1 + n + \frac{1}{1/2+1} * n^{k+1} \end{cases}$$