

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



BÀI TẬP MÔN
PHÂN TÍCH VÀ THIẾT KẾ THUẬT TOÁN
HOMEWORK #01: ĐÁNH GIÁ THUẬT TOÁN
DÙNG KỸ THUẬT TOÁN SƠ CẤP

GV hướng dẫn: Huỳnh Thị Thanh Thương

Nhóm thực hiện:

- | | | |
|---|------------------|----------|
| 1 | Lê Ngọc Mỹ Trang | 20520817 |
| 2 | Lê Nhật Minh | 20521601 |
| 3 | Vương Vĩnh Thuận | 20521997 |

TP.HCM, ngày 28 tháng 9 năm 2022

MỤC LỤC

Bài 1:	3
Bài 2:	5
Bài 3:	5
Bài 4:	8
Bài 5:	9
Bài 6:	12
Bài 7:	14
Bài 8:	17
Bài 9:	19
Bài 10:	21

Bài 1:

a. $1 + 3 + 5 + 7 + \dots + 999$

b. $2 + 4 + 8 + 16 + \dots + 1024$

c. $\sum_{i=3}^{n+1} 1$ **d.** $\sum_{i=3}^{n+1} i$ **e.** $\sum_{i=0}^{n-1} i(i+1)$

f. $\sum_{j=1}^n 3^{j+1}$ **g.** $\sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n ij$ **h.** $\sum_{i=1}^n 1/i(i+1)$

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

j. $\sum_{i=1}^m \sum_{j=0}^n \sum_{k=0}^{100} (i+j)$

Câu a. $1 + 3 + 5 + 7 + \dots + 999$

$$S = \frac{\left(\frac{999-1}{2} + 1\right) \times (999+1)}{2} = 250000$$

Câu b. $2 + 4 + 8 + 16 + \dots + 1024$

Cấp số nhân:

$$u_1 = 2, u_n 1024 \Rightarrow n = 10$$

$$S = \frac{u_1(1 - q^n)}{1 - q} = \frac{2(1 - 2^{10})}{1 - 2} = 2046$$

Câu c.

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

Câu d.

$$\sum_{i=3}^{n+1} i = \frac{(n-1) \times (n+1+3)}{2} = \frac{(n-1) \times (n+4)}{2} = \frac{1}{2}(n^2 + 3n - 4)$$

Câu e.

$$\sum_{i=0}^{n-1} i(i+1) = \sum_{i=0}^{n-1} (i^2 + i) = \frac{(n-1) \times n \times (2n-1)}{6} + \frac{(n-1) \times n}{2} = \frac{1}{3}n^3 - \frac{1}{3}n$$

Câu f.

$$\sum_{j=1}^n 3^{j+1} = 3 \sum_{j=1}^n 3^j = 3 \left(\frac{3^{n+1} - 1}{3 - 1} - 1 \right) = \frac{3}{2} (3^{n+1} - 1) - 3 = \frac{1}{2} 3^{n+2} - \frac{9}{2}$$

Câu g.

$$\begin{aligned} \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n ij &= \sum_{i=1}^n \left(i \times \frac{n(n+1)}{2} \right) \\ &= \frac{n(n+1)}{2} \times \sum_{i=1}^n i \\ &= \frac{n(n+1)}{2} \times \frac{n(n+1)}{2} \\ &= \frac{n^4 + 2n^3 + n^2}{4} \end{aligned}$$

Câu h.

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

Câu i.

$$\sum_{j \in \{2,3,5\}} (j^2 + j) = 2^2 + 2 + 3^2 + 3 + 5^2 + 5 = 48$$

Câu j.

$$\begin{aligned} \sum_{i=1}^m \sum_{j=0}^n \sum_{k=0}^{100} (i+j) &= 101 \sum_{i=1}^m \sum_{j=0}^n (i+j) \\ &= 101 \times \sum_{i=1}^m \left(\frac{n(n+1)}{2} + (n+1)i \right) \\ &= 101 \times \frac{mn(n+1)}{2} + 101 \times \frac{m(m+1)(n+1)}{2} \\ &= \frac{101}{2} (m^2 + 2mn + m^2n + mn^2 + m) \end{aligned}$$

Bài 2:

<pre> s = 0; i = 1; while (i ≤ n) do j = 1; while (j ≤ i²) do s = s + 1; j = j + 1; end do; i = i + 1; end do; </pre>	<pre> { 1 g } { 1 g } { n + 1 ss } { n g } { α_i + 1 ss } { α_i g } { α_i g } { n g } </pre>
--	--

- Gọi α_i là số lần lặp của while P_i (Xét độc lập với while ngoài)

α_i = số con j với j chạy từ $1 \rightarrow i^2$, bước tăng là 1

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

- Kết luận:

$$Gán(n) = 2 + 2n + \sum_{i=1}^n 2\alpha_i = 2 + 2n + 2 \sum_{i=1}^n i^2$$

$$= 2 + 2n + \frac{n(n+1)(2n+1)}{3} = \frac{2}{3}n^3 + n^2 + \frac{7}{2}n + 2$$

$$SoSánh(n) = 1 + n + \sum_{i=1}^n (\alpha_i + 1) = 1 + n + \sum_{i=1}^n \alpha_i + \sum_{i=1}^n 1$$

$$= 1 + n + n + \sum_{i=1}^n i^2 = \frac{1}{3}n^3 + \frac{1}{2}n^2 + \frac{13}{6}n + 1$$

Bài 3:

<pre> sum = 0 i = 1 while i ≤ n do j = n - i * i while j ≤ i * i do sum = sum + i * j j = j + 1 endw i = i + 1 endw </pre>	<pre> { 1 g } { 1 g } { n+1 ss } { n g } { n g } </pre>
--	---

- Gọi α_i là số lần lặp while trong (xét độc lập với while ngoài)

while j <= i * i do sum = sum + i * j j = j + 1 endw	$\{\alpha_i + 1 \text{ ss}\}$ $\{\alpha_i \text{ g}\}$ $\{\alpha_i \text{ g}\}$
---	---

Ta có:

$$gán(n) = 2 + 2n + 2 \sum_{i=1}^n \alpha_i$$

$$sosánh(n) = 1 + n + \sum_{i=1}^n (\alpha_i + 1)$$

- While trong chỉ thực hiện được khi

$$j \leq i^2 \Leftrightarrow (n - i^2) \leq i^2 \Leftrightarrow i^2 \geq \frac{n}{2} \Leftrightarrow \left(i \geq \sqrt{\frac{n}{2}}\right) \cup \left(i \leq -\sqrt{\frac{n}{2}}\right)$$

Mà $i \geq 1 \Rightarrow i \geq \sqrt{\frac{n}{2}}$ thỏa điều kiện

Ta có:

$$\begin{aligned} \alpha_i &= \text{số con } j \text{ với } j \text{ chạy từ } (n - i^2) \text{ tới } i^2, \text{ bước tăng } 1 \\ &= i^2 - (n - i^2) + 1 = 2i^2 - n + 1 \end{aligned}$$

Kết hợp với điều kiện, ta có:

$$\alpha_i = f(x) = \begin{cases} 0, & i < \sqrt{\frac{n}{2}} \\ 2i^2 - n + 1, & i \geq \sqrt{\frac{n}{2}} \end{cases}$$

- Kết luận:

$$\begin{aligned} \sum_{i=\sqrt{\frac{n}{2}}}^n i^2 &= \left(\sqrt{\frac{n}{2}}\right)^2 + \left(\sqrt{\frac{n}{2}} + 1\right)^2 + \left(\sqrt{\frac{n}{2}} + 2\right)^2 + \dots + \left(\sqrt{\frac{n}{2}} + n - \sqrt{\frac{n}{2}}\right)^2 \\ &= \frac{n}{2} \left(n - \sqrt{\frac{n}{2}} + 1\right) + \frac{1}{6} \left(n - \sqrt{\frac{n}{2}}\right) \left(n - \sqrt{\frac{n}{2}} + 1\right) \left(2n - 2\sqrt{\frac{n}{2}} + 1\right) + \sqrt{\frac{n}{2}} \left(x - \sqrt{\frac{n}{2}}\right) \\ &= \left(n - \sqrt{\frac{n}{2}} + 1\right) \left[\frac{n}{2} + \left(n - \sqrt{\frac{n}{2}}\right) \left(\frac{n}{3} - \frac{1}{3}\sqrt{\frac{n}{2}} + \frac{1}{6} + \sqrt{\frac{n}{2}}\right)\right] \end{aligned}$$

$$= \left(n - \sqrt{\frac{n}{2}} + 1 \right) \left[\frac{n}{3} + \frac{n^3}{3} + \frac{n}{3} \sqrt{\frac{n}{2}} - \frac{1}{6} \sqrt{\frac{n}{2}} \right]$$

$$= \frac{n^2}{2} + \frac{n^3}{3} + \frac{5n}{12} - \frac{n\sqrt{2n}}{12} - \frac{\sqrt{2n}}{12}$$

$$gán(n) = 2 + 2n + 2 \sum_{i=1}^n \alpha_i$$

$$= 2 + 2n + 2 \sum_{i=\sqrt{\frac{n}{2}}}^n (2i^2 - n + 1)$$

$$= 2 + 2n + 2 \sum_{i=\sqrt{\frac{n}{2}}}^n 1 - 2 \sum_{i=\sqrt{\frac{n}{2}}}^n n + 4 \sum_{i=\sqrt{\frac{n}{2}}}^n i^2$$

$$= 2 + 2n + 2 \left(n - \sqrt{\frac{n}{2}} + 1 \right) - 2n \left(n - \sqrt{\frac{n}{2}} + 1 \right) + 4 \left(\frac{n^2}{2} + \frac{n^3}{3} + \frac{5n}{12} - \frac{n\sqrt{2n}}{12} - \frac{\sqrt{2n}}{12} \right)$$

$$= 2 + 2n + 2n - \sqrt{2n} + 2 - 2n^2 + n\sqrt{2n} - 2n + 2n^2 + \frac{2n^3}{3} + \frac{5n}{3} - \frac{n\sqrt{2n}}{3} - \frac{\sqrt{2n}}{3}$$

$$= 4 + \frac{4n^3 + 11n - 4\sqrt{2n} + 2n\sqrt{2n}}{3}$$

$$sosánh(n) = 1 + n + \sum_{i=1}^n (\alpha_i + 1)$$

$$= 1 + 2n + \sum_{i=\sqrt{\frac{n}{2}}}^n \alpha_i$$

$$= 1 + 2n + \sum_{i=\sqrt{\frac{n}{2}}}^n (2i^2 - n + 1)$$

$$= 1 + 2n + \sum_{i=\sqrt{\frac{n}{2}}}^n (1 - n) + 2 \sum_{i=\sqrt{\frac{n}{2}}}^n i^2$$

$$= 2n + 1 + (1 - n) \left(n - \sqrt{\frac{n}{2}} \right) + 2 \left(\frac{n^2}{2} + \frac{n^3}{3} + \frac{5n}{12} - \frac{n\sqrt{2n}}{12} - \frac{\sqrt{2n}}{12} \right)$$

$$\begin{aligned}
&= 2n + 1 + n - n^2 - \sqrt{\frac{n}{2}} + n\sqrt{\frac{n}{2}} + 1 - n + n^2 + \frac{2n^3}{3} + \frac{5n}{6} - \frac{n\sqrt{2n}}{6} - \frac{\sqrt{2n}}{6} \\
&= 2 + \frac{2n^3}{3} + \frac{17n}{6} - \frac{2\sqrt{2n}}{3} + \frac{n\sqrt{2n}}{3}
\end{aligned}$$

Bài 4:

<pre> float Alpha(float x, long n) { long i = 1; float z = 0; while (i ≤ n) { long j = 1; float t = 1; while (j ≤ i) { t = t * x; j = 2 * j; } z = z + i * t; i = i + 1; } return z; } </pre>	
	<pre> { 2 g} { n + 1 ss} { 2n g} { α_i + 1 ss} { α_i g} { α_i g} { n g} { n g} </pre>

- Gọi α_i là số lần lặp của while P_i (Xét độc lập với while ngoài)

α_i = số con j với j chạy từ $1 \rightarrow i$, bước tăng là $j*2$

Những giá trị có thể có của j bao gồm: $\{2^0; 2^1; 2^2; \dots; 2^k \leq i\}$

α_i = số con k với $k \in \mathbb{N}, 2^k \leq i$

Suy ra:

$$\begin{aligned}
&2^k \leq i \\
&\Leftrightarrow 0 \leq k \leq \log_2 i \\
&\Rightarrow k = \lfloor \log_2 i \rfloor + 1
\end{aligned}$$

- Kết luận:

$$\sum_{i=1}^n \lfloor \log_2 i \rfloor = \lfloor \log_2 1 \rfloor + \lfloor \log_2 2 \rfloor + \dots + \lfloor \log_2 n \rfloor = \lfloor \log_2 (1 \cdot 2 \cdot \dots \cdot n) \rfloor = \lfloor \log_2 n! \rfloor$$

$$\begin{aligned}
Gán(n) &= 2 + 4n + \sum_{i=1}^n 2\alpha_i = 2 + 4n + 2 \sum_{i=1}^n ([\log_2 i] + 1) \\
&= 2 + 4n + 2 \sum_{i=1}^n [\log_2 i] + 2 \sum_{i=1}^n 1 \\
&= 2 + 4n + 2 \sum_{i=1}^n [\log_2 i] + 2n \\
&= 2 + 6n + 2[\log_2 n!] \\
SoSánh(n) &= 1 + n + \sum_{i=1}^n (\alpha_i + 1) = 1 + n + \sum_{i=1}^n ([\log_2 i] + 1) + \sum_{i=1}^n 1 \\
&= 1 + 3n + [\log_2 n!]
\end{aligned}$$

Bài 5:

sum = 0;	{ 1 g }
i = 1;	{ 1 g }
while (i <= n)	{ n+1 ss }
{	
j = n - i ;	{ n g }
while (j <= 2 * i)	
{	
sum = sum + i * j;	
j = j + 2;	
}	
k=i;	{ n g }
while (k>0)	
{	
sum = sum + 1;	
k = k / 2;	
}	
i = i + 1;	{ n g }
}	

- Gọi α_i là số lần lặp while trong của j (xét độc lập với while ngoài)

while (j <= 2 * i)	{ $\alpha_i + 1$ ss }
{	
sum = sum + i * j;	{ α_i g }
j = j + 2;	{ α_i g }
}	

Ta có:

$$gán_{\alpha_i}(n) = 2 \sum_{i=1}^n \alpha_i$$

$$sosánh_{\alpha_i}(n) = \sum_{i=1}^n (\alpha_i + 1)$$

While trong này chỉ thực hiện được khi: $j \leq 2i \Leftrightarrow (n - i) \leq 2i \Leftrightarrow i \geq \frac{n}{3}$

Ta có:

$$\begin{aligned} \alpha_i &= \text{số con } j \text{ với } j \text{ chạy từ } (n - i) \text{ tới } 2i, \text{ bước tăng } 2 \\ &= \frac{1}{2}(2i - n + i) + 1 = \frac{1}{2}(3i - n) + 1 \end{aligned}$$

Kết hợp với điều kiện, ta có:

$$\alpha_i = f(x) = \begin{cases} 0, & i < \frac{n}{3} \\ \frac{3i - n}{2} + 1, & i \geq \frac{n}{3} \end{cases}$$

- Gọi β_i là số lần lặp while trong của k (xét độc lập với while ngoài)

while (k>0)	$\{\beta_i + 1 \text{ ss}\}$
{	
sum = sum + 1;	$\{\beta_i \text{ g}\}$
k = k / 2;	$\{\beta_i \text{ g}\}$
}	

Ta có:

$$gán_{\beta_i}(n) = 2 \sum_{i=1}^n \beta_i$$

$$sosánh_{\beta_i}(n) = \sum_{i=1}^n (\beta_i + 1)$$

While trong này chỉ thực hiện được khi: $k > 0 \Leftrightarrow i \geq 1$

Ta có:

$$\beta_i = \text{số con } k \text{ với } k \text{ chạy từ } i \text{ tới } > 0, \text{ giảm } \frac{1}{2} \text{ sau mỗi lần lặp}$$

Những giá trị có thể có của k bao gồm: $\{i, \frac{i}{2^1}, \frac{i}{2^2}, \dots, \frac{i}{2^m} > 0\}$

$$\beta_i = \text{số con } m \text{ với } \{k \in \mathbb{N}, \frac{i}{2^m} \geq 1\}$$

$$\text{Xét } \frac{i}{2^m} \geq 1 \Leftrightarrow i \geq 2^m \Leftrightarrow 0 \leq m \leq \log_2 i$$

$$\beta_i = \log_2 i + 1$$

Kết hợp với điều kiện, ta có:

$$\beta_i = f(x) = \begin{cases} 0 & , \quad i < 1 \\ \log_2 i + 1 & , \quad i \geq 1 \end{cases}$$

- Kết luận:

$$\begin{aligned} gán(n) &= 2 + 3n + 2 \sum_{i=1}^n \alpha_i + 2 \sum_{i=1}^n \beta_i \\ &= 2 + 3n + 2 \sum_{i=\frac{n}{3}}^n \left(\frac{3i-n}{2} + 1 \right) + 2 \sum_{i=1}^n (\log_2 i + 1) \\ &= 2 + 3n + 2 \sum_{i=\frac{n}{3}}^n 1 + 2 \sum_{i=1}^n 1 + 2 \sum_{i=\frac{n}{3}}^n \left(\frac{3i-n}{2} \right) + 2 \sum_{i=1}^n (\log_2 i) \\ &= 2 + 3n + 2 \left(n - \frac{n}{3} + 1 \right) + 2n + \sum_{i=\frac{n}{3}}^n (3i - n) + 2 \log_2 n! \\ &= 2 + 5n + \frac{4n}{3} + 2 + 2 \log_2 n! + 3 \sum_{i=\frac{n}{3}}^n i - \sum_{i=\frac{n}{3}}^n n \\ &= 4 + \frac{19n}{3} + 2 \log_2 n! + \frac{3n(n+1)}{2} - \frac{n \left(\frac{n}{3} - 1 \right)}{2} - n \left(n - \frac{n}{3} + 1 \right) \\ &= 4 + \frac{19n}{3} + 2 \log_2 n! + \frac{4n^2}{3} + 2n - \frac{2n^2}{3} - n \\ &= 4 + \frac{22n}{3} + 2 \log_2 n! + \frac{2n^2}{3} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} sosánh(n) &= 1 + n + \sum_{i=1}^n (\alpha_i + 1) + \sum_{i=1}^n (\beta_i + 1) \\ &= 1 + n + 2 \sum_{i=1}^n 1 + \sum_{i=1}^n \alpha_i + \sum_{i=1}^n \beta_i \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
&= 1 + n + 2n + \sum_{i=\frac{n}{3}}^n \left(\frac{3i-n}{2} + 1 \right) + \sum_{i=1}^n (\log_2 i + 1) \\
&= 1 + 3n + \sum_{i=\frac{n}{3}}^n 1 + \sum_{i=1}^n 1 + \frac{1}{2} \sum_{i=\frac{n}{3}}^n (3i - n) + \sum_{i=1}^n (\log_2 i) \\
&= 1 + 3n + \left(n - \frac{n}{3} + 1 \right) + n + \log_2 n! + \frac{3}{2} \sum_{i=\frac{n}{3}}^n i - \frac{1}{2} \sum_{i=\frac{n}{3}}^n n \\
&= 1 + 3n + \left(n - \frac{n}{3} + 1 \right) + n + \log_2 n! + \frac{3}{2} \left(\frac{n(n+1)}{2} - \frac{\frac{n}{3}(\frac{n}{3}-1)}{2} \right) - \frac{n}{2} \left(n - \frac{n}{3} + 1 \right) \\
&= 2 + \frac{14n}{3} + \log_2 n! - \frac{n^2}{3} - \frac{n}{2} + \frac{2n^2}{3} + n \\
&= 2 + \frac{n^2}{3} + \frac{31n}{6} + \log_2 n!
\end{aligned}$$

Bài 6:

i = 1; count = 0;	{2 g}
while (i <= 4n)	{4n+1 ss}
{	
x = (n-i)(i-3n);	{4n g}
y = i - 2n;	{4n g}
j = 1;	{4n g}
while(j <= x)	
{	
count = count - 2;	
j = j+2;	
}	
if(x > 0)	{4n ss}
if(y > 0)	
count = count + 1;	
i = i + 1;	{4n g}
}	

- Gọi số lần lặp của vòng while trong là a_i , a_i là con j chạy từ 1 đến x với số bước tăng là 2

Ta có:

$$a_i = \frac{1}{2}[(n-i)(i-3n) - 1] + 1 = \frac{1}{2}(-i^2 + 4in - 3n^2 - 1) + 1$$

While trong chỉ thực hiện khi:

$$1 \leq (n-i)(i-3n)$$

$$\text{hay } 0 < (n-i)(i-3n)$$

$$\Rightarrow n < i < 3n$$

$$\text{Ta có: } a_i = \begin{cases} 0, \text{ khi } i \leq n \text{ hoặc } i \geq 3n \\ \frac{1}{2}(-i^2 + 4in - 3n^2 - 1) + 1, \text{ khi } n < i < 3n \end{cases}$$

- Bảng xét dấu

i	1	n	2n	3n	$+\infty$
$X = (n-i)(i-3n)$	-	0	+	0	-
$Y = i - 2n$	-	-	0	+	+

- Câu lệnh if(y>0) chỉ thực hiện khi x>0

$$= (3n-1) - (n+1) + 1 = 2n-1 \text{ ss}$$

Xét lệnh count = count + 1 chỉ thực hiện khi x, y > 0

$$= 3n-1 - (2n+1) + 1 = n-1 \text{ g}$$

- Kết luận:

$$\begin{aligned} Gán(n) &= 2 + 16n + \sum_{i=0}^{4n} a_i + n - 1 \\ &= 17n + 1 + 2 \sum_{i=n+1}^{3n-1} \left[\frac{1}{2}(-i^2 + 4in - 3n^2 - 1) + 1 \right] \\ &= 17n + 1 + \sum_{i=n+1}^{3n-1} (-i^2 + 4in - 3n^2 + 1) \\ &= 17n + 1 - \sum_{i=n+1}^{3n-1} i^2 + 4n \sum_{i=n+1}^{3n-1} i + \sum_{i=n+1}^{3n-1} (-3n^2 + 1) \\ &= 17n + 1 - \left(\sum_{i=1}^{3n-1} i^2 - \sum_{i=1}^n i^2 \right) + \frac{4n(3n-1+n+1)(2n-1)}{2} + (2n-1)(-3n^2 + 1) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
&= 17n + 1 - \left(\frac{(3n-1)(3n)(6n-1)}{6} - \frac{n(n+1)(2n+1)}{6} \right) + 16n^3 - 8n^2 - 6n^3 + 3n^2 + 2n \\
&\quad - 1 \\
&= 10n^3 - 5n^2 + 19n - \left(\frac{26}{3}n^3 - 5n^2 + \frac{1}{3}n \right) \\
&= \frac{4}{3}n^3 + \frac{56}{3}n \\
SS(n) &= 4n + 1 + \sum_{i=1}^{4n} (a_i + 1) + 4n + 2n - 1 \\
&= 10n + \sum_{i=1}^{4n} 1 + \sum_{i=n+1}^{3n-1} \left[\frac{1}{2}(-i^2 + 4in - 3n^2 - 1) + 1 \right] \\
&= 10n + 4n + \frac{1}{2} \left[-\left(\frac{26}{3}n^3 - 5n^2 + \frac{1}{3}n \right) + 16n^3 - 8n^2 - 6n^3 + 3n^2 + 2n - 1 \right] \\
&= 14n + \frac{1}{2} \left(\frac{4}{3}n^3 + \frac{5}{3}n - 1 \right) \\
&= \frac{2}{3}n^3 + \frac{89}{6}n - \frac{1}{2}
\end{aligned}$$

Bài 7:

i = 1;	{ 1 g }
count = 0;	{ 1 g }
while (i <= 4n)	{ 4n+1 ss }
{	
x = (n - i)(i - 3n);	{ 4n g }
y = i - 2n;	{ 4n g }
j = 1 ;	{ 4n g }
while (j <= x)	
{	
if (i >= 2y)	
count = count - 2;	
j = j + 1;	
}	
i = i + 1;	{ 4n g }
}	

- Bảng xét dấu:

i	1	n	2n	3n	4n	
$x = (n - i)(i - 3n)$	-	0	+	+	0	-
$y = i - 2n$	-	-	0	+	+	

- Gọi α_i là số lần lặp của while trong (xét độc lập với while ngoài)

while (j <= x)	$\{\alpha_i + 1 \text{ ss}\}$
{	
if (i >= 2y)	$\{\alpha_i \text{ ss}\}$
count = count - 2;	
j = j + 1;	$\{\alpha_i \text{ g}\}$
}	

While trong chỉ thực hiện được khi: $x > j \Leftrightarrow x \geq 1 \Rightarrow x > 0$

Từ bảng xét dấu ta có: $n + 1 \leq i \leq 3n - 1$

Ta có:

$\alpha_i = \text{số con } j \text{ với } j \text{ chạy từ } 1 \text{ tới } x, \text{ bước tăng } 1$

$$= x - 1 + 1 = x = (n - i)(i - 3n) = 4ni - i^2 - 3n^2$$

Kết hợp với điều kiện, ta có:

$$\alpha_i = \begin{cases} 0, & i \leq n \cup i \geq 3n \\ 4ni - i^2 - 3n^2, & n + 1 \leq i \leq 3n - 1 \end{cases}$$

- Gọi β_i là số phép gán của lệnh $count = count - 2$ khi xét cùng với while trong (độc lập với while ngoài), β_i chỉ thực hiện khi vòng while j được thực hiện và if trước đó trả về giá trị True

$$\Rightarrow \begin{cases} x > 0 \\ i \geq 2y \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} x > 0 \\ 2y \leq 1 \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} x > 0 \\ 2y < 0 \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} x > 0 \\ y < 0 \end{cases} \Leftrightarrow n + 1 \leq i \leq 2n - 1$$

Kết hợp điều kiện, ta có:

$$\beta_i = (2n - 1) - (n + 1) + 1 = 2n - 1 - n - 1 + 1 = n - 1$$

- Kết luận:

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

$$\begin{aligned}
&= 4n[n(n-1) + (1+2+\cdots+n-1)] \\
&\quad - \{n^2(n-1) + 2n[1+2+3+\cdots+(n-1)] \\
&\quad + [1^2+2^2+3^2+\cdots+(n-1)^2]\} - 3n^2(n-1) \\
&= 4n\left[n(n-1) + \frac{(n-1)n}{2}\right] - \left\{n^2(n-1) + 2n\frac{(n-1)n}{2} + \frac{(n-1)n[2(n-1)+1]}{6}\right\} \\
&\quad - 3n^2(n-1) \\
&= 4n\frac{3n(n-1)}{2} - \left\{2n^2(n-1) + \frac{n(n-1)(2n-1)}{6}\right\} - 3n^2(n-1) \\
&= 3n^2(n-1) - \left\{2n^3 - 2n^2 + \frac{2n^3 - 3n^2 + n}{6}\right\} \\
&= 3n^3 - 3n^2 - \frac{7n^3}{3} + \frac{5n^2}{2} - \frac{n}{6} \\
&= \frac{2n^3}{3} - \frac{n^2}{2} - \frac{n}{6} \\
(**) &= \sum_{i=n+1}^{3n-1} (4ni - i^2 - 3n^2) \\
&= \sum_{i=n+1}^{2n-1} (4ni - i^2 - 3n^2) + \sum_{i=2n}^{3n-1} (4ni - i^2 - 3n^2) \\
&= \frac{2n^3}{3} - \frac{n^2}{2} - \frac{n}{6} + 4n \sum_{i=2n}^{3n-1} (i) - \sum_{i=2n}^{3n-1} (i^2) - 3n^2 \sum_{i=2n}^{3n-1} 1 \\
&= \frac{2n^3}{3} - \frac{n^2}{2} - \frac{n}{6} + 4n[2n + (2n+1) + (2n+2) + \cdots + (2n+n-1)] \\
&\quad - [(2n)^2 + (2n+1)^2 + (2n+2)^2 + \cdots + (2n+n-1)^2] \\
&\quad - 3n^2(3n-1-2n+1) \\
&= \frac{2n^3}{3} - \frac{n^2}{2} - \frac{n}{6} + 4n[2n(n-1+1) + 1+2+\cdots+(n-1)] \\
&\quad - \left[(2n)^2(n-1+1) + 4n(1+2+3+\cdots+n-1) \right. \\
&\quad \left. + \frac{(n-1)n(2n-2+1)}{6} \right] - 3n^3 \\
&= \frac{2n^3}{3} - \frac{n^2}{2} - \frac{n}{6} + 4n\left[2n^2 + \frac{(n-1)n}{2}\right] - \left[4n^3 + \frac{4n(n-1)n}{2} + \frac{2n^3 - 3n^2 + n}{6}\right] \\
&\quad - 3n^3
\end{aligned}$$

$$= \frac{2n^3}{3} - \frac{n^2}{2} - \frac{n}{6} + 10n^3 - 2n^2 - \left[\frac{19n^3}{3} - \frac{5n^2}{2} + \frac{n}{6} \right] - 3n^3$$

$$= \frac{4n^3}{3} - \frac{n}{3}$$

$$gán(n) = 2 + 16n + \sum_{i=1}^{4n} \alpha_i + \sum_{i=1}^{4n} \beta_i$$

$$= 2 + 16n + \sum_{i=n+1}^{2n-1} (4ni - i^2 - 3n^2) + \sum_{i=1}^{4n} (n-1)$$

$$= 2 + 16n + \sum_{i=n+1}^{2n-1} (4ni - i^2 - 3n^2) \quad (*) + \sum_{i=1}^{4n} (n-1)$$

$$= 2 + 16n + \frac{2n^3}{3} - \frac{n^2}{2} - \frac{n}{6} + (n-1)(4n-1+1)$$

$$= 2 + 16n + \frac{2n^3}{3} - \frac{n^2}{2} - \frac{n}{6} + 4n^2 - 4n$$

$$= 2 + \frac{71n}{6} + \frac{7n^2}{2} + \frac{2n^3}{3}$$

$$sosánh(n) = 1 + 4n + \sum_{i=1}^{4n} (2\alpha_i + 1)$$

$$= 1 + 4n + \sum_{i=1}^{4n} 1 + 2 \sum_{i=1}^{4n} \alpha_i$$

$$= 1 + 4n + 4n + 2 \sum_{i=n+1}^{3n-1} (4ni - i^2 - 3n^2) \quad (**)$$

$$= 1 + 8n + 2 \left(\frac{4n^3}{3} - \frac{n}{3} \right)$$

$$= 1 + \frac{22n}{3} + \frac{8n^3}{3}$$

Bài 8:

i=1; count = 0;	{2g}
while (i<=3n)	{3n+1 ss}
{	

$x = 2n - i;$	
$y = i - n;$	$\{9n \text{ g}\}$
$j = 1;$	
$\text{while } (j \leq x)$	$\{a_i + 1 \text{ ss}\}$
{	
$\text{If}(j \geq n)$	$\{a_i \text{ ss}\}$
$\text{count} = \text{count} - 1;$	$\{b_i \text{ g}\}$
$j = j + 1;$	$\{a_i \text{ g}\}$
}	
$\text{If } (y > 0)$	$\{3n \text{ ss}\}$
$\text{if } (x > 0)$	$P_i \quad \{c_i \text{ ss}\}$
$\text{count} = \text{count} + 1;$	$\{d_i \text{ g}\}$
$i = i + 1;$	$\{3n \text{ g}\}$
}	

- Xét vòng lặp while trong có số lần lặp là a_i xét độc lập với vòng while ngoài, là số con j chạy từ 1 đến x với số bước nhảy là 1

$$a_i = 2n - i - 1 + 1 = 2n - i$$

Vòng lặp while trong chỉ thực hiện khi

$$1 \leq 2n - i$$

$$\Leftrightarrow i \leq 2n - 1$$

- Câu lệnh $\text{count} = \text{count} - 1$ được thực hiện khi vòng while trong được thực hiện và thỏa điều kiện if

$$\Rightarrow \begin{cases} i \leq 2n - 1 \\ n \leq j \leq x \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} i \leq 2n - 1 \\ n \leq j \leq 2n - i \end{cases} \Rightarrow i \leq n$$

Số lần thực hiện lệnh $\text{count} = \text{count} - 1$ b_i là

$$b_i = 2n - i - n + 1 = n - i + 1$$

- Xét P_i , lập bảng xét dấu

i	1	n	2n
x	+	+	0
y	-	0	+

Câu lệnh $\text{if}(x > 0)$ được thực hiện khi $y > 0$

$\Rightarrow i > n$, ta lại có $i \leq 3n$, số lần thực hiện $\text{if}(x > 0)$:

$$c_i = 3n - (n + 1) + 1 = 2n \text{ ss}$$

Câu lệnh $\text{count} = \text{count} + 1$ được thực hiện khi $x, y > 0$

$$\Rightarrow n < i < 2n$$

Số lần thực hiện $\text{count} = \text{count} + 1$ d_i là

$$d_i = 2n - 1 - (n + 1) + 1 = n - 1 \text{ g}$$

- Kết luận:

$$\begin{aligned} Gán(n) &= 2 + 12n + \sum_{i=1}^{3n} (a_i + b_i) + d_i \\ &= 12n + 2 + \left[\sum_{i=1}^{2n-1} (2n - i) + \sum_{i=1}^n (n - i + 1) \right] + n - 1 \\ &= 13n + 1 + \left[2n(2n - 1) - \frac{2n(2n - 1)}{2} + n^2 + n - \frac{n(n + 1)}{2} \right] \\ &= 13n + 1 + \left(2n^2 - n + n^2 + n - \frac{1}{2}n^2 - \frac{1}{2}n \right) \\ &= 13n + 1 + \left(\frac{5}{2}n^2 - \frac{1}{2}n \right) \\ &= \frac{5}{2}n^2 + \frac{25}{2}n + 1 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} SS(n) &= 3n + 1 + \sum_{i=1}^{3n} (2a_i + 1) + 3n + 2n \\ &= 8n + 1 + \sum_{i=1}^{3n} 1 + 2 \sum_{i=1}^{2n-1} 2n - i \\ &= 8n + 1 + 3n + 2 \left[2n(2n - 1) - \frac{1}{2}(2n)(2n - 1) \right] \\ &= 11n + 1 + 4n^2 - 2n \\ &= 4n^2 + 9n + 1 \end{aligned}$$

Bài 9:

i = 1;	{ 1 g }
res = 0;	{ 1 g }
while i ≤ n do	{ n + 1 ss }
j = 1;	{ n g }
k = 1;	{ n g }
while j ≤ i do	{ α _i + 1 ss }
res = res + i * j;	{ α _i g }
k = k + 2;	{ α _i g }
j = j + k;	{ α _i g }
endw	
i = i + 1;	{ n g }
endw	

- Gọi α_i là số lần lặp của while P_i (Xét độc lập với while ngoài)

α_i = số con j với j chạy từ $1 \rightarrow i$, bước tăng là k, mà k có bước tăng là 2

Những giá trị có thể có của j bao gồm:

$$\{1; 1 + 3; 1 + 3 + 5; \dots; 1 + 3 + \dots + (2x - 1) \leq i\}$$

$1 + 3 + \dots + (2x - 1)$ (là 1 cấp số cộng, có x số hạng, công sai $d = 2$)

$$\Rightarrow u_x = u_1 + (x - 1)d = 1 + 2(x - 1) = 2x - 1$$

Ta có: $1 + 3 + \dots + (2x - 1) \leq i$

$$\Rightarrow \frac{[1 + (2x - 1)]x}{2} \leq i$$

$$\Rightarrow x^2 \leq i$$

$$\Rightarrow x \leq \lfloor \sqrt{i} \rfloor$$

Suy ra:

$$\alpha_i = x + 1 = \lfloor \sqrt{i} \rfloor + 1$$

- Kết luận:

$$\begin{aligned}
 Gán(n) &= 2 + 3n + \sum_{i=1}^n 3\alpha_i = 2 + 3n + 3 \sum_{i=1}^n (\lfloor \sqrt{i} \rfloor + 1) \\
 &= 2 + 3n + 3n + 3 \sum_{i=1}^n \lfloor \sqrt{i} \rfloor = 2 + 6n + \sum_{i=1}^n \lfloor \sqrt{i} \rfloor
 \end{aligned}$$

$$= 2 + 6n + \frac{1}{\frac{1}{2} + 1} n^{\frac{1}{2}+1} = 2 + 6n + \frac{2n^{\frac{3}{2}}}{3}$$

$$SoSánh(n) = 1 + n + \sum_{i=1}^n (\alpha_i + 1) = 1 + n + n + \sum_{i=1}^n (\lfloor \sqrt{i} \rfloor + 1)$$

$$= 1 + 3n + \sum_{i=1}^n (\lfloor \sqrt{i} \rfloor) = 1 + 3n + \frac{1}{\frac{1}{2} + 1} n^{\frac{1}{2}+1} = 1 + 3n + \frac{2n^{\frac{3}{2}}}{3}$$

Bài 10:

sum = 0; i = 1; idx = -1;	{ 3 g }
while (i <= n)	{ n+1 ss }
{	
j = 1;	{ n g }
while (j <= n)	
{	
if (i==j) &&(i+j == n+1)	
idx=i;	
sum=sum+a[i][j];	
j++;	
}	
i++;	{ n g }
}	
if (idx != -1)	{ 1 ss }
sum=sum-a[idx][idx];	

- Gọi α_i là số lần lặp của while trong (xét độc lập với while ngoài)

while (j <= n)	{ $\alpha_i + 1$ ss }
{	
if (i==j) &&(i+j == n+1)	{ $2\alpha_i$ ss }
idx=i;	
sum=sum+a[i][j];	{ α_i g }
j++;	{ α_i g }
}	

While trong chỉ thực hiện được khi: $1 \leq j \leq n$

Ta có:

$\alpha_i =$ số con j với j chạy từ 1 tới n , bước tăng 1

$$= n - 1 + 1 = n$$

Kết hợp với điều kiện, ta có:

$$\alpha_i = n$$

- Gọi β_i là số phép gán của lệnh $idx = i$ khi xét cùng với while trong (độc lập với while ngoài), β_i chỉ thực hiện khi vòng while j được thực hiện và if trước đó trả về giá trị True

$$\Rightarrow \begin{cases} j \leq n \\ i == j \\ i + j == n + 1 \end{cases}$$

Ta có: $\begin{cases} j = i \Leftrightarrow (i + j) : 2 \Leftrightarrow (n + 1) : 2 \Leftrightarrow n : 2 \Leftrightarrow n \text{ là số lẻ} \\ i = j = \frac{n+1}{2} \text{ (do } n \text{ đã xác định nên chỉ tồn tại duy nhất 1 cặp số } i, j \text{ thỏa điều kiện)} \end{cases}$

Kết hợp điều kiện, ta có:

$$\beta_i = \begin{cases} 1, & \text{khi } n \text{ không chia hết cho 2} \\ 0, & \text{khi } n \text{ chia hết cho 2} \end{cases}$$

- Gọi γ_i là số phép gán của lệnh $sum = sum - a[idx][idx]$, γ_i chỉ thực hiện khi if ($idx != -1$) trước đó trả về giá trị True

$$\Leftrightarrow \text{if}((i == j) \& \& (i + j == n + 1)) == \text{True}$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} n \text{ là số lẻ} \\ i = j = \frac{n+1}{2} \end{cases}$$

Kết hợp điều kiện, ta có:

$$\gamma_i = \begin{cases} 1, & \text{khi } n \text{ không chia hết cho 2} \\ 0, & \text{khi } n \text{ chia hết cho 2} \end{cases}$$

- Kết luận:

$$\begin{aligned} gán(n) &= 3 + 2n + 2 \sum_{i=1}^n \alpha_i + \beta_i + \gamma_i \\ &= \begin{cases} 5 + 2n + 2 \sum_{i=1}^n n, & \text{khi } n \text{ không chia hết cho 2} \\ 3 + 2n + 2 \sum_{i=1}^n n, & \text{khi } n \text{ chia hết cho 2} \end{cases} \\ &= \begin{cases} 5 + 2n + 2n^2, & \text{khi } n \text{ không chia hết cho 2} \\ 3 + 2n + 2n^2, & \text{khi } n \text{ chia hết cho 2} \end{cases} \end{aligned}$$

$$sosánh(n) = 2 + n + \sum_{i=1}^n (3\alpha_i + 1)$$

$$= 2 + n + \sum_{i=1}^n 1 + 3 \sum_{i=1}^n \alpha_i$$

$$= 2 + n + n + 3 \sum_{i=1}^n n$$

$$= 2 + n + n + 3n^2$$

$$= 2 + 2n + 3n^2$$