# PHÂN TÍCH ĐỘ PHỨC TẠP CỦA THUẬT TOÁN KHÔNG ĐỆ QUY

## **NHÓM 10:**

- Trần Nhật Anh 21521841
- Phan Thị Ngọc Trinh 21522720
- Nguyễn Như Hà 21522028

### Bài 1:

```
ALGORITHM Mystery(n)

//Input: A nonnegative integer n
S \leftarrow 0

for i \leftarrow 1 to n do
S \leftarrow S + i * i

return S
```

- a) Output của thuật toán này là tổng bình phương các số từ 1 đến n:  $S = 1^2 + 2^2 + 3^2 + \dots + n^2$ .
- b) Basic operation của thuật toán này là phép bình phương i^2.
- c) Trong mỗi vòng lặp có n phép tính  $i^2$ , vậy C(n) = n.
- d) Lớp hiệu năng của thuật toán là  $\theta$  (n).
- e) Đề xuất một thuật toán tốt hơn là dùng công thức  $S = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}$ . Thuật toán này có lớp hiệu năng là  $\Theta$  (1).

#### **Bài 2:**

```
ALGORITHM Secret(A[0..n-1])

//Input: An array A[0..n-1] of n real numbers minval \leftarrow A[0]; maxval \leftarrow A[0]

for i \leftarrow 1 to n-1 do

if A[i] < minval

minval \leftarrow A[i]

if A[i] > maxval

maxval \leftarrow A[i]

return maxval - minval
```

- a) Trả về giá trị của hiệu giá trị lớn nhất và giá trị nhỏ nhất trong mảng
- b) Basic operation gồm 2 phép so sánh (A[i] < minval) và (A[i] > maxval)
- c) Thuật toán lặp từ chỉ số 1 đến chỉ số cuối của mảng nên C(n) = 2(n-1)
- d) Lớp hiệu năng của thuật toán:  $\Theta$  (n)
- e) Không có thuật toán tối ưu hơn

#### **Bài 3:**

```
ALGORITHM Enigma(A[0..n-1, 0..n-1])

//Input: A matrix A[0..n-1, 0..n-1] of real numbers for i \leftarrow 0 to n-2 do

for j \leftarrow i+1 to n-1 do

if A[i,j] \neq A[j,i]

return false
```

#### return true

- a) Output thuật toán: kiểm tra ma trận nhập vào có phải ma trận đối xứng không. Trả về false nếu không đối xứng ngược lại true.
- b) Basic operation của thuật toán: phép so sánh trong lệnh If.
- c) Số lần thực thi basic operation:

$$C(n) = \sum_{i=0}^{n-2} \sum_{j=i+1}^{n-1} 1 = (n-1) + (n-2) + \dots + 1 = \frac{n(n-1)}{2}$$

- d) Lớp hiệu năng của thuật toán là  $\Theta(n^2)$
- e) Cải thiện hoặc đề xuất một thuật toán tốt hơn và xác định lớp hiệu năng: không có.

#### **Bài 4:**

ALGORITHM 
$$GE(A[0..n-1, 0..n])$$
  
//Input: An  $n \times (n+1)$  matrix  $A[0..n-1, 0..n]$  of real numbers  
for  $i \leftarrow 0$  to  $n-2$  do  
for  $j \leftarrow i+1$  to  $n-1$  do  
for  $k \leftarrow i$  to  $n$  do  
 $A[j,k] \leftarrow A[j,k] - A[i,k] * A[j,i] / A[i,i]$ 

- a) Lớp hiệu năng của thuật toán là O(n^3) do có 3 vòng lặp for.
- b) Ở vòng lặp trong cùng, việc tính giá trị  $\frac{A[j,i]}{A[i,i]}$  được lặp lại liên tục trong khi giá trị này không đổi trong vòng lặp k. Hơn nữa, chưa có cách kiểm chứng giá trị của A[i,i] có khác 0 không.

Để tối ưu thuật toán ta gán giá trị  $\frac{A[j,i]}{A[i,i]}$  bằng một biến temp để ở ngoài vòng lặp k, đồng thời kiểm tra giá trị A[i,i] có khác 0 không rồi mới thực hiện tính và gán giá trị temp.

if 
$$(A[i,i] != 0)$$
  
temp  $\leftarrow \frac{A[j,i]}{A[i,i]}$   
for  $k \leftarrow i$  to  $n$  do  
 $A[j,k] \leftarrow A[j,k] - A[i,k] / temp$