Họ và tên: Trịnh Ngọc Hiến

MSSV: 19110315

### Bài tập về nhà tuần 3:

Các bài tập liên quan đến độ phức tạp thuật toán:

Hạn nộp: ngày 09/04/2022.



Thật vậy, ta có công thức Big Oh là: f(n) = O(g(n)) nếu tồn tại c > 0 sao cho  $\forall n > N_0$  thỏa: |f(n)| < c|g(n)|

Do đó, nếu 
$$f_1(n) = O(g_1(n))$$
 và  $f_2(n) = O(g_2(n))$  thì khi đó ta có:  
Với  $f_1(n) = O(g_1(n))$  thì  $\exists c_1 > 0$  sao cho  $\forall n > N_0$  thỏa  $|f_1(n)| < c_1|g_1(n)|$   
Với  $f_2(n) = O(g_2(n))$  thì  $\exists c_2 > 0$  sao cho  $\forall n > N_0$  thỏa  $|f_2(n)| < c_2|g_2(n)|$ 

#### Khi đó, ta có mệnh đề 1 là

$$f_1(n) + f_2(n) = O(g_1(n)) + O(g_2(n))$$

$$\leftrightarrow |f_1(n)| + |f_2(n)| < c_1|g_1(n)| + c_2|g_2(n)|$$

$$\to f_1(n) + f_2(n) = O(g_1(n) + g_2(n)) \text{ (khi } c_1 = c_2)$$

#### Khi đó, ta có mệnh đề 2 là

$$f_1(n) + f_2(n) = O(g_1(n)) + O(g_2(n))$$

$$\leftrightarrow |f_1(n)| + |f_2(n)| < \max(c_1|g_1(n)|, c_2|g_2(n)|) < c_1|g_1(n)| + c_2|g_2(n)|$$

$$\to f_1(n) + f_2(n) = O(\max(g_1(n) + g_2(n)))$$

## Khi đó, ta có mệnh đề 3 là

```
\begin{split} f_1(n) * f_2(n) &= O(g_1(n)) * O(g_2(n)) \\ &\leftrightarrow |f_1(n)| * |f_2(n)| < c_1 |g_1(n)| * c_2 |g_2(n)| \\ &\to f_1(n) * f_2(n) = O(g_1(n) * g_2(n)) \text{ (khi } c_1 = c_2) \end{split}
```

# Ví dụ 2

Khảo sát độ phức tạp dựa trên số phép gán và so sánh trong thuật toán sau đây:

Ta có, 
$$\begin{aligned} &\operatorname{Gán} = 2 + \sum_{i=1}^{n} \left[ 1 + 2(i^2) + 1 \right] = 2 + 2n + 2 \sum_{n-i^2}^{i^2} (i^2) \\ &\operatorname{SS} = 1 + \sum_{i=1}^{n} [1 + i^2 + 1] = 2n + 1 + \sum_{i=n-i^2}^{i^2} (i^2) \end{aligned}$$