

## CÁU TRÚC DỮ LIỆU & GIẢI THUẬT HOMEWORK 1

---000---

1. Tính độ phức tạp của các giải thuật sau:

```
Giải thuật a:
    for (i = 0; i < n; i++)
        for j = 0; j < n; j++)
            b[i][j] += c;

Giải thuật b:
    for (i = 0; i < n; i++)
        for (j = i+1; j < n; j++)
            b[i][j] -= c;</pre>
```

2. Tính độ phức tạp của các giải thuật sau trong trường hợp tốt nhất, trường hợp xấu nhất:

Giải thuật a:

```
for (i = 0; i < n; i++)
       if (a[i] == k) return 1;
  return 0;
Giải thuật b:
  void SelectionSort(int a[], int n)
       int min;
       int tmp;
       for (int i = 0; i < n; i++) {
             min = i;
             for (int j = i + 1; j < n; j++)
                  if (a[j] < a[min]) min = j;
             if (a[min] < a[i]) {
                  tmp = a[i]; a[i] = a[min]; a[min] = tmp;
             }
        }
  }
```

3. Xác định giới hạn trên O(g(n)) của các hàm sau:

```
a. f(n) = 10n² - 3n +20
b. f(n) = logn + 100
c. f(n) = nlogn + logn + 5
```

4. Phát biểu nào là đúng, vì sao?

```
a. 2^{n+1} = O(2^n)
b. 2^{2n} = O(2^n)
```



- 5. Tính giới hạn trên (big-O) của độ phức tạp của các giải thuật sau:
  - a. Giải thuật cộng ma trận:

```
for (i = 0; i < n; i++)
    for (j = 0; j < n; j++)
        a[i][j] = b[i][j] + c[i][j];</pre>
```

b. Giải thuật nhân ma trận:

```
for (i = 0; i < n; i++)

for (j = 0; j < n; j++)

for (k = a[i][j] = 0; k < n; k++)

a[i][j] + b[i][k]*c[k][j];
```

c. Giải thuật chuyển vị ma trận:

```
for (i = 0; i < n-1; i++)
    for (j = i+1; j < n; j++) {
        tmp = a[i][j];
        a[i][j] = a[j][i];
        a[j][i] = tmp;
}</pre>
```

--- Hết ---