

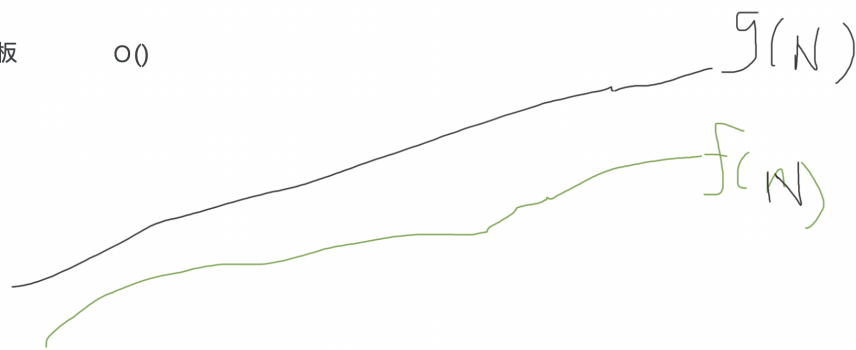
# Phill-CPP-0823,0828

## algorithm

- able to be evaluation → performance evaluation → 1. time 2. space
- finite steps( 有限指令)
- sequence (instruction sequence) 正確而有序的步驟指令解決問題
- $A \rightarrow P$ 
  - $P$  's instance →  $A \rightarrow$  solved correctly
  - deterministic (確定性)
  - halting problem → 有限步驟停機 → finite loop constraint
  - for each instance →  $A \rightarrow$  solved
- performance
  - time complexity (時間複雜度)
  - 指令 → 分類基本指令
  - 運算次數統計法 → 1. 困難統計 2. non-deterministic
  - 運算次數統計  $\leftarrow \rightarrow$  輸入資料的量級
    - 不看運算指令數 → analysis function →  $f(x) \rightarrow X$ :input size →  $y = \text{time}$
    - $f(100), f(100000)$
  - time complexity → 輸入資料量級的函數
- 複雜度原則,符號
  - 複雜度上限(upper bound) →  $O \rightarrow$  big  $O$  天花板

天花板

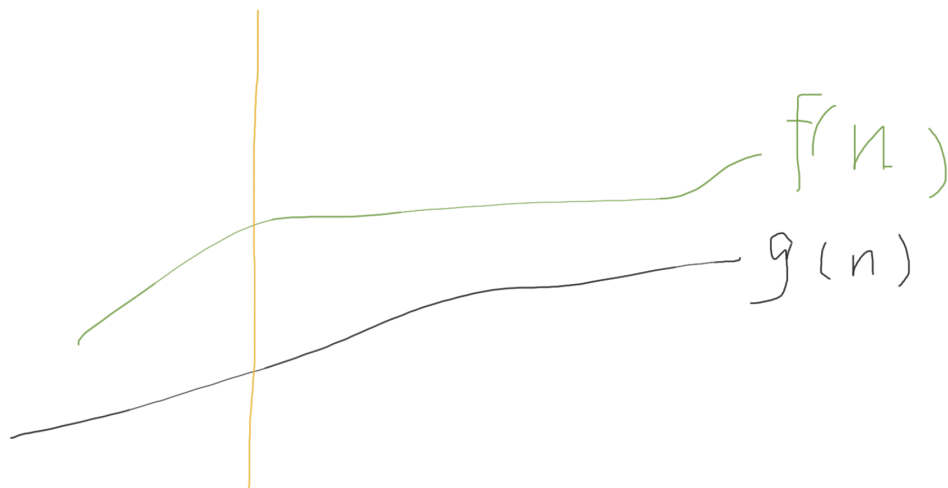
$O()$



$$f(n) = O(g(n))$$

$$\rightarrow C, N_0 \rightarrow \|f(n)\| \leq c\|g(n)\|, n \geq N_0$$

- 複雜度下限(lower bound)  $\rightarrow \Omega \rightarrow \text{omega 地板}$



$$f(n) = \Omega(g(n))$$

$$\rightarrow C, N_0 \rightarrow \|f(n)\| \geq c\|g(n)\|, n \geq N_0$$

- 複雜度等級
  - $O(1)$   $\rightarrow$  常數複雜度  $\rightarrow g(n) = c \cdot 1 \rightarrow$  神級演算法
  - $O(\log_2 n)$   $\rightarrow$  對數複雜度  $\rightarrow$  蠻好的
  - $O(n)$   $\rightarrow$  線性複雜度  $\rightarrow$  reasonable
  - $O(n \log n)$   $\rightarrow$  次線性複雜度
  - $O(n^2)$   $\rightarrow$  平方複雜度  $\rightarrow 100$  (10000 sec)  $\rightarrow 100$ 萬 (100萬\*100 萬秒)

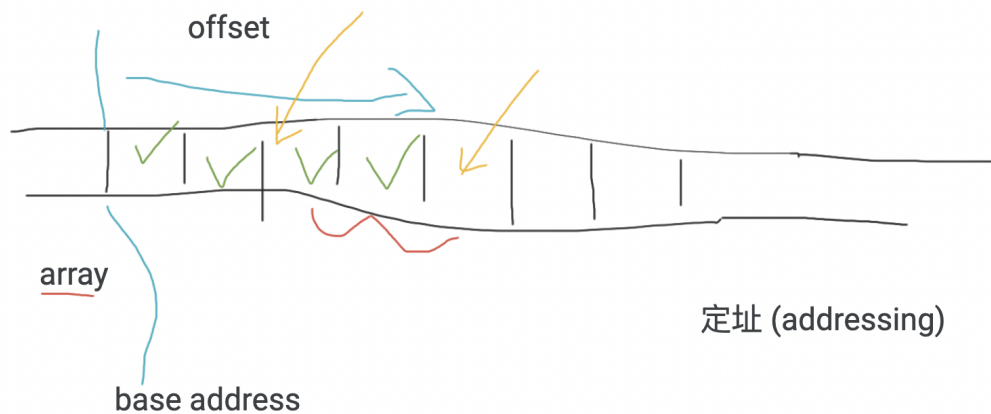
```
for (int i=0; i<=n; i++)
  for (int j=0; j<=m; j++){
    cout << i<< j<<endl;
  }
```

- $O(n^3)$
- $O(2^n) \rightarrow$  指數複雜度
- $O(n!) \rightarrow$  階乘複雜度

## Data Structure

Linear List 線性序列

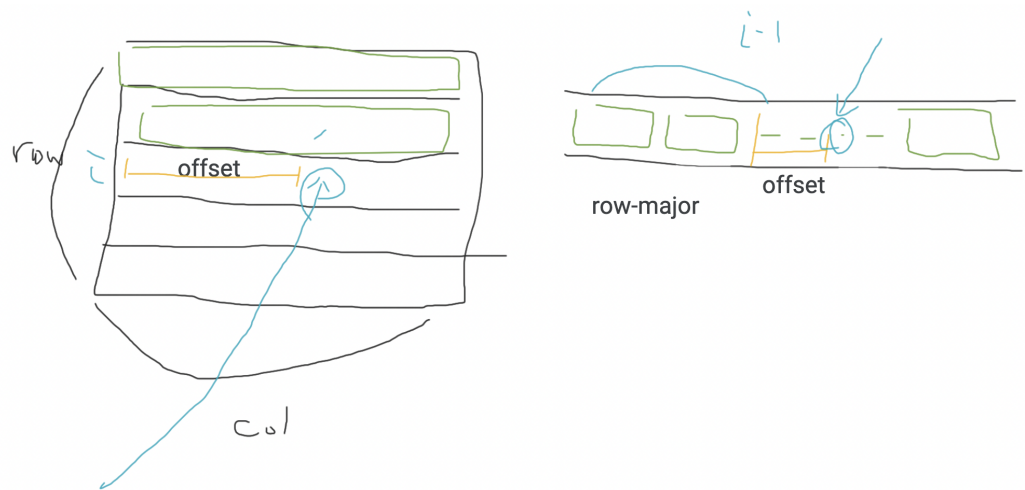
### array



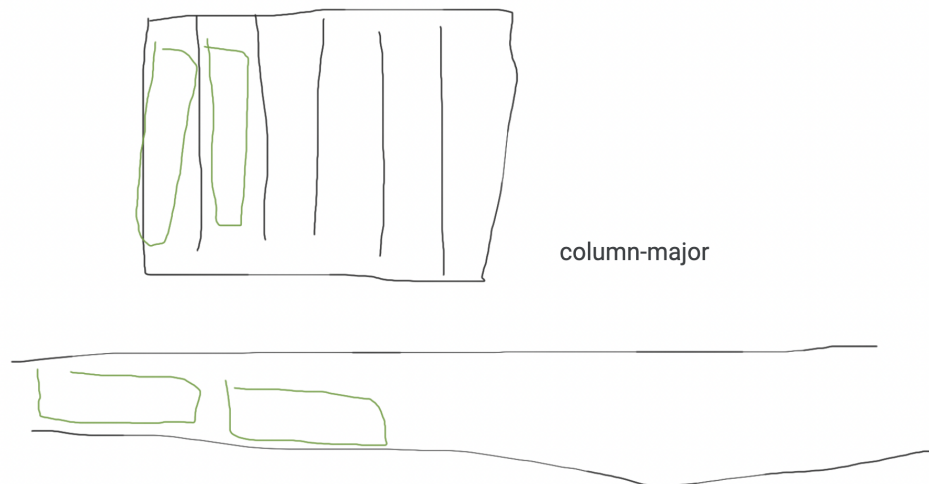
- 取值  $O(1)$
- 新增 插入  $\rightarrow O(n)$
- 刪除  $O(n)$
- 搜尋  $O(n)$

```
del a[2]
a[2] <- a[3]
```

- 二維線性 list 的配置方式(array)
  - row-major



### ■ column-major



### ○ 陣列

```
int arr[5] = {'a', 'b', 'c', 'd', 'e'};
cout << arr[0] << endl;
```

- 線性關係的資料
- 有序的資料 index 0 → 'a', 1 → 'b' .... 前後關係
  - 星期 → Mon Tue...
  - 撲克牌 → 2,3,.....,K,A
- 取值 arr[index] → 0 index, 1 index → 循序對應

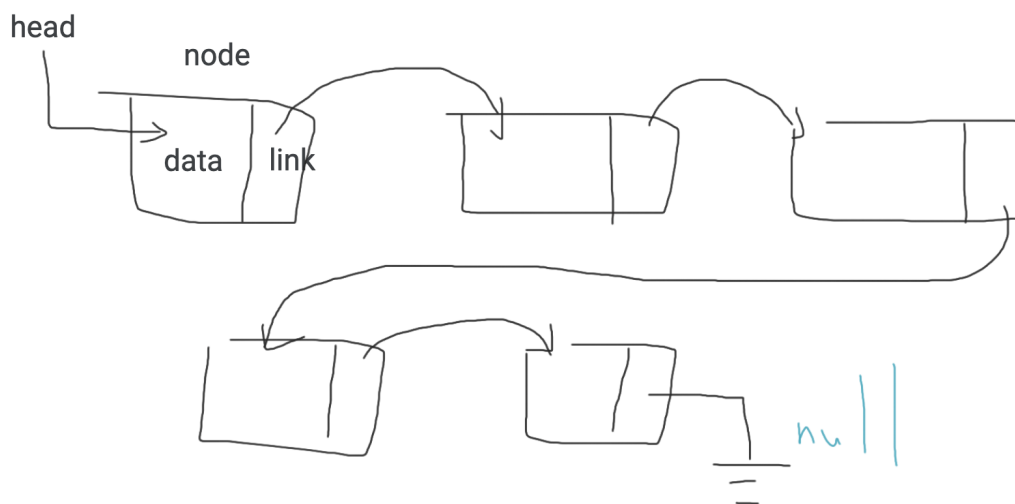
- 優缺點

- 優點 → random access → 抽屜
- 缺點 → 插入 刪除 → 循序對應 線性關係 → 沒有效率

- 應用

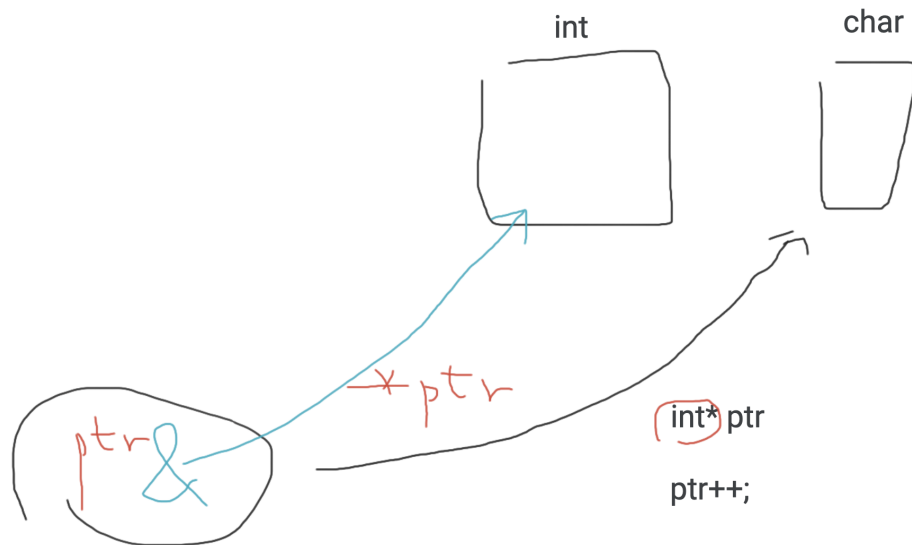
- $f(x) = C_3 \cdot x^3 + C_2 \cdot x^2 + C_1 \cdot x^1 + C_0 \cdot x^0$
- `int poly[4]={c_3, c_2, c_1, c_0}`

## Linked List 鏈結串列



被 link 起來的元素節點 linked list

- node 節點 → data存資料，link連結另一個 node
- link → pointer



比較一下 performance

access 元素 → Array  $O(1)$  , Linked List  $O(n)$

尾巴加元素 → Array  $O(1)$ , Linked List  $O(1)$

開始或中間加元素 → Array  $O(n)$ , Linked List  $O(1)$

尾端刪元素 →  $O(1)$ ,  $O(1)$

開始中間刪元素 →  $O(n)$ ,  $O(1)$

尋找某個元素 →  $O(n)$ ,  $O(n)$

→  $O(n+1)=O(n)$

## 實作

```
#include <iostream>
using namespace std;

struct Node{
    int data;
    Node* next;
};

class LinkedList{
private:
    Node* head;
```

```

public:
    LinkedList(){
        head=NULL;
    }

    void add(int a){
        Node* newNode = new Node(data);
        if(head==NULL){
            head=newNode;
        }
        else{
            Node* current=head;
            while(current->next!=NULL){
                current = current -> next;
            }
            current -> next = newNode;
        }
    }
};

int main()
{
    return 0;
}

```