การอบรมคอมพิวเตอร์โอลิมปิก สอวน. ค่ายที่ 2 ปีการศึกษา 2564

Pisit Makpaisit



increasing subsequence คือ subsequence ที่ยาวที่สุดที่มีค่ามากขึ้นเรื่อยๆ สำหรับอาร์เรย์ A ความยาว n

2	12	8	0	23	11	52	31	51	59	80	22	
---	----	---	---	----	----	----	----	----	----	----	----	--

ให้ L(i) เป็นความยาวของ LIS ที่มี i เป็นตัวสุดท้ายใน subsequence

LIS ของอาร์เรย์ความยาว n หาได้จาก

$$\min_{1 \le i \le n} L(i)$$

#### **Base case**

กรณีที่มีตัวเดียว (ตัวแรกเริ่มนับที่ 1)

$$L(1) = 1$$

#### **General case**

ไปดูว่า L(k) เมื่อ k < i มีตัวไหนที่มีค่ามากที่สุด ภายใต้เงื่อนไขว่า A[k] < A[i]

L(i) = 1 + max(L(k)) where  $1 \le j < i$  and A[k] < A[i];

L(i) = 1, if no such k exists.

เติมตาราง n ช่อง

แต่ละช่องใช้เวลา n

Time complexity :  $\Theta(n^2)$ 

Space complexity :  $\Theta(n)$ 

ทำให้เร็วกว่านี้ได้หรือไม่?

```
กำหนดอาร์เรย์ [2, 5, 4, 8, 1, 9, 3]
                                              (4) [2, 5, 4, 8] - Candidate list
                                               [2]
(1) [2] - Candidate list
                                               [4]
[2]
                                               [5]
                                               [8]
(2) [2, 5] - Candidate list
                                               [2, 4]
[2]
                                               [2, 5]
[5]
                                               [2, 8]
[2, 5]
                                               [2, 4, 8]
(3) [2, 5, 4] - Candidate list
                                               [2, 5, 8]
[2]
[4]
[2, 5]
```

```
ในชุดของ Candidate list มีบาง
อาร์เรย์ที่ dominate ตัวอื่น
(1) [2] - Candidate list
[2]
(2) [2, 5] - Candidate list
[2]
[2, 5]
(3) [2, 5, 4] - Candidate list
[4]
[2, 5]
```

```
(4) [2, 5, 4, 8] - Candidate list
[2]
[4]
[5]
[8]
[2, 4]
[2, 5]
[2, 8]
[2, 8, 8]
[2, 4, 8]
[2, 5, 8]
```

- ใน candidate list ตัวที่มีความยาวเท่ากันจะมี ตัวที่ดีที่สุดอยู่
- ในความยาวเท่ากันเก็บแค่ตัวเดียวที่ตัวสุดท้าย น้อยที่สุด

```
กำหนดอาร์เรย์ [2, 5, 4, 8, 1, 9, 3]
(1) [2] - Candidate list
[2]
(2) [2, 5] - Candidate list
[2]
[2, 5]
(3) [2, 5, 4] - Candidate list
[2]
[2, 4]
(4) [2, 5, 4, 8] - Candidate list
[2]
[2, 4]
[2, 4, 8]
```

```
(5) [2, 5, 4, 8, 1] - Candidate list
[1]
[2, 4]
[2, 4, 8]

(6) [2, 5, 4, 8, 1, 9] - Candidate list
[1]
[2, 4]
[2, 4, 8]
[2, 4, 8]
[2, 4, 8, 9]
```

```
กำหนดอาร์เรย์ [2, 5, 4, 8, 1, 9, 3]
```

```
(1) [2] - Candidate list
```

```
(2) [2, 5] - Candidate list
```

```
(3) [2, 5, 4] - Candidate list
```

```
(4) [2, 5, 4, 8] - Candidate list [2] [2, 4] [2, 4, 8]
```

```
(5) [2, 5, 4, 8, 1] - Candidate list
[1]
[2, 4]
[2, 4, 8]

(6) [2, 5, 4, 8, 1, 9] - Candidate list
[1]
[2, 4]
[2, 4, 8]
[2, 4, 8]
[2, 4, 8, 9]
```

Case 1: A[i] น้อยกว่าสมาชิกตัวที่มีความยาว 1 ให้สร้าง list ใหม่แทน list ความยาว 1 เดิม

Case 2: A[i] มากกว่าตัวสุดท้ายของ list ที่ยาวที่สุด สร้าง list ใหม่ที่ copy จาก list ที่ยาวที่สุด และนำ A[i] เข้าไปต่อ

Case 3: กรณีอื่นๆ หาว่า A[i] น้อยกว่าตัวสุดท้ายของ list ใด ให้ copy list ที่สั้นกว่าอยู่ 1 และนำ A[i] เข้าไปต่อ

ไม่จำเป็นที่จะต้องเก็บ list ทั้งหมด สามารถเก็บแค่ความยาว และค่าของ ตัวสุดท้าย

```
(1) [2] - Candidate list
```

(2) [2, 5] - Candidate list (1, 2) (2, 5) (2, 5)

(3) [2, 5, 4] - Candidate list

[2, 4] (2, 4)

```
(4) [2, 5, 4, 8] - Candidate list
[2]
             (1, 2)
[2, 4]
             (2, 4)
[2, 4, 8]
             (3, 8)
(5) [2, 5, 4, 8, 1] - Candidate list
[1]
           (1, 1)
[2, 4] (2, 4)
[2, 4, 8] (3, 8)
(6) [2, 5, 4, 8, 1, 9] - Candidate list
             (1, 1)
[2, 4]
           (2, 4)
[2, 4, 8] (3, 8)
[2, 4, 8, 9] (4, 9)
```

ค่าของตัวสุดท้ายจะเรียงกันเสมอ (ใช้ binary search ในการหาได้)

#### Algorithm 39 logLinearTimeLongestIncreasingSubsequence

```
1: function LIS(A[1..n])
         L[1] \leftarrow A[1]
2:
         LISlen \leftarrow 0
3:
         for i=2 to n+1 do
4:

ight
angle ค้นหา A[i] ใน L ที่ตำแหน่ง 1 ถึง i-1 (inclusion)
               k \leftarrow \text{BinarySearch}(L, 1, i - 1, A[i])
5:
               L[k] \leftarrow A[i]
6:
               if k > LISlen then
7:
                      LISlen \leftarrow k
         return LISlen
```

เวอร์ชันใหม่ สร้างอาร์เรย์ L ความยาว n สำหรับเก็บตัวสุดท้ายของ candidate list

มีการวนลูป n รอบ แต่ละรอบค้นหาค่าใน L ด้วย binary search (O(logn))

Time complexity : O(nlogn)

Space complexity :  $\Theta(n)$