Næsta stærra stak (NGE)

Bergur Snorrason

3. apríl 2023

- Látum a vera lista af n tölum.
- Okkur langar, fyrir hvert stak í listanum, að finna næst stak í listanum sem er stærra (e. next greater element (NGE)).
- ➤ Sem dæmi er NGE miðju stakins 4 í listanum (2, 3, 4, 8, 5) talan 8.
- ► Til þæginda segjum við að NGE tölunnar 8 í listanum (2, 3, 4, 8, 5) sé -1.
- Það er auðséð að við getum reiknað NGE allra talnanna með tvöfaldri for-lykkju.

```
3 void nge(int* a, int* b, int n)
4 {
5     int i, j;
6     for (i = 0; i < n; i++)
7     {
8         for (j = 0; j < n - i; j++) if (a[i] < a[i + j]) break;
9         b[i] = (j == n - i ? -1 : i + j);
10     }
11 }</pre>
```

- Par sem þessi lausn er tvöföld for -lykkja, hvor af lengd n, þá er lausnin $\mathcal{O}(n^2)$.
- ► En þetta má bæta.

- ► Gefum okkur hlaða h.
- Löbbum í gegnum a í réttri röð.
- ► Tökum nú tölur úr hlaðan og setjum NGE þeirra talna sem a_i á meðan a_i er stærri en toppurinn á hlaðanum.
- Þegar toppurinn á hlaðanum er stærri en a_i þá látum við a_i á hlaðann og höldum svo áfram.
- Bersýnilega er hlaðinn ávallt raðaður, svo þú færð allar tölur sem eiga að hafa a; sem NGE.
- ▶ Þegar búið er að fara í gegnum a látum við NGE þeirra staka sem eftir eru í h vera -1.

```
0 1 2 3 4 5 6 7
[2 3 1 5 7 6 4 8]
|
0 1 2 3 4 5 6 7
[x x x x x x x x x]
```

```
0 1 2 3 4 5 6 7
[2 3 1 5 7 6 4 8]
|
0 1 2 3 4 5 6 7
[x x x x x x x x x]
```

```
0 1 2 3 4 5 6 7
[2 3 1 5 7 6 4 8]
|
0 1 2 3 4 5 6 7
[x x x x x x x x x]
```

```
0 1 2 3 4 5 6 7
[2 3 1 5 7 6 4 8]

0 1 2 3 4 5 6 7
[x x x x x x x x x]
```

```
0 1 2 3 4 5 6 7
[2 3 1 5 7 6 4 8]

0 1 2 3 4 5 6 7
[1 x x x x x x x x]
```

[1 3 3 x x x x x]

[1 3 3 4 x x x x]

[1 3 3 4 x x x x]

h: [4 5]

h: [4 5]

h: [4]

h: [4]

```
0 1 2 3 4 5 6 7
[2 3 1 5 7 6 4 8]
```

0 1 2 3 4 5 6 7 [1 3 3 4 7 7 7 x]

h: []

```
0 1 2 3 4 5 6 7
[2 3 1 5 7 6 4 8]
```

0 1 2 3 4 5 6 7 [1 3 3 4 7 7 7 x]

h: [8]

0 1 2 3 4 5 6 7 [2 3 1 5 7 6 4 8]

0 1 2 3 4 5 6 7 [1 3 3 4 7 7 7 x]

h: [8]

```
3 void nge(int* a, int* b, int n)
4 {
5     int s[n], i;
6     for (i = s[0] = 0; i < n; s[++s[0]] = i++)
7         while (s[0] > 0 && a[s[s[0]]] < a[i]) b[s[s[0]--]] = i;
8         while (s[0] > 0) b[s[s[0]--]] = -1;
```

- ➤ Við setjum hverja tölu í hlaðann að mestu einu sinni og tökum hana svo úr hlaðanum.
- ▶ Svo tímaflækjan er $\mathcal{O}(n)$.