

# Samansóp

Bergur Snorrason

12. apríl 2021

# Lokakeppnin

- ▶ Í næstu viku verður lokakeppnin, og þar með síðasti tíminn í þessu námskeiði.

# Lokakeppnin

- ▶ Í næstu viku verður lokakeppnin, og þar með síðasti tíminn í þessu námskeiði.
- ▶ Mér lýst best á að hafa keppnina í miðvikudagstímanum okkur.

# Lokakeppnin

- ▶ Í næstu viku verður lokakeppnin, og þar með síðasti tíminn í þessu námskeiði.
- ▶ Mér lýst best á að hafa keppnina í miðvikudagstímanum okkur.
- ▶ Við höfum þá stoðtíma í mánudagstímanum.

# Lokakeppnin

- ▶ Í næstu viku verður lokakeppnin, og þar með síðasti tíminn í þessu námskeiði.
- ▶ Mér lýst best á að hafa keppnina í miðvikudagstímanum okkur.
- ▶ Við höfum þá stoðtíma í mánudagstímanum.
- ▶ Í keppninni verða fimm dæmi.

# Lokakeppnin

- ▶ Í næstu viku verður lokakeppnin, og þar með síðasti tíminn í þessu námskeiði.
- ▶ Mér lýst best á að hafa keppnina í miðvikudagstímanum okkur.
- ▶ Við höfum þá stoðtíma í mánudagstímanum.
- ▶ Í keppninni verða fimm dæmi.
- ▶ Skil fást fyrir að leysa eitt dæmi.

# Lokakeppnin

- ▶ Í næstu viku verður lokakeppnin, og þar með síðasti tíminn í þessu námskeiði.
- ▶ Mér lýst best á að hafa keppnina í miðvikudagstímanum okkur.
- ▶ Við höfum þá stoðtíma í mánudagstímanum.
- ▶ Í keppninni verða fimm dæmi.
- ▶ Skil fást fyrir að leysa eitt dæmi.
- ▶ Ef þið leysið þrjú þeirra fáðið þið aukaskil.





# Strengjaleit

- Gefum okkur langan streng `s` og styttri streng `p`.

# Strengjaleit

- ▶ Gefum okkur langan streng  $s$  og styttri streng  $p$ .
- ▶ Hvernig getum við fundið alla hlutstrengi  $s$  sem eru jafnir  $p$ .

# Strengjaleit

- ▶ Gefum okkur langan streng  $s$  og styttri streng  $p$ .
- ▶ Hvernig getum við fundið alla hlutstrengi  $s$  sem eru jafnir  $p$ .
- ▶ Fyrsta sem manni dettur í hug er að bera  $p$  saman við alla hlutstrengi  $s$  af sömu lengd og  $p$ .

```
1 void naive(char* s, int n, char* p, int m)
2 {
3     int i, j;
4     rep(i, n - m + 1)
5     {
6         rep(j, m) if (s[i + j] != p[j]) break;
7         if (j >= m) printf("%d ", i - j);
8     }
9     printf("\n");
10 }
```

- Gerum ráð fyrir að  $s$  sé af lengd  $n$  og  $p$  sé af lengd  $m$ .

- ▶ Gerum ráð fyrir að  $s$  sé af lengd  $n$  og  $p$  sé af lengd  $m$ .
- ▶ Fjöldi hlutstrengja í  $s$  að lengd  $m$  er  $n - m + 1$ .

- ▶ Gerum ráð fyrir að  $s$  sé af lengd  $n$  og  $p$  sé af lengd  $m$ .
- ▶ Fjöldi hlutstrengja í  $s$  að lengd  $m$  er  $n - m + 1$ .
- ▶ Strengja samanburðurinn tekur línulegan tíma.

- ▶ Gerum ráð fyrir að  $s$  sé af lengd  $n$  og  $p$  sé af lengd  $m$ .
- ▶ Fjöldi hlutstrengja í  $s$  að lengd  $m$  er  $n - m + 1$ .
- ▶ Strengja samanburðurinn tekur línulegan tíma.
- ▶ Svo tímaflækja leitarinnar er  $\mathcal{O}(\quad)$ .



- ▶ Gerum ráð fyrir að  $s$  sé af lengd  $n$  og  $p$  sé af lengd  $m$ .
- ▶ Fjöldi hlutstrengja í  $s$  að lengd  $m$  er  $n - m + 1$ .
- ▶ Strengja samanburðurinn tekur línulegan tíma.
- ▶ Svo tímaflækja leitarinnar er  $\mathcal{O}(nm - m^2)$ .

- ▶ Gerum ráð fyrir að  $s$  sé af lengd  $n$  og  $p$  sé af lengd  $m$ .
- ▶ Fjöldi hlutstrengja í  $s$  að lengd  $m$  er  $n - m + 1$ .
- ▶ Strengja samanburðurinn tekur línulegan tíma.
- ▶ Svo tímaflækja leitarinnar er  $\mathcal{O}(nm - m^2)$ .
- ▶ Ef  $m = n/2$  þá er  $nm - m^2 = n^2/2 - n^2/4 = n^2/4$  tímaflækjan er í raun  $\mathcal{O}(n^2)$ .

- ▶ Gerum ráð fyrir að  $s$  sé af lengd  $n$  og  $p$  sé af lengd  $m$ .
- ▶ Fjöldi hlutstrengja í  $s$  að lengd  $m$  er  $n - m + 1$ .
- ▶ Strengja samanburðurinn tekur línulegan tíma.
- ▶ Svo tímaflækja leitarinnar er  $\mathcal{O}(nm - m^2)$ .
- ▶ Ef  $m = n/2$  þá er  $nm - m^2 = n^2/2 - n^2/4 = n^2/4$  tímaflækjan er í raun  $\mathcal{O}(n^2)$ .

- ▶ Gerum ráð fyrir að  $s$  sé af lengd  $n$  og  $p$  sé af lengd  $m$ .
- ▶ Fjöldi hlutstrengja í  $s$  að lengd  $m$  er  $n - m + 1$ .
- ▶ Strengja samanburðurinn tekur línulegan tíma.
- ▶ Svo tímaflækja leitarinnar er  $\mathcal{O}(nm - m^2)$ .
- ▶ Ef  $m = n/2$  þá er  $nm - m^2 = n^2/2 - n^2/4 = n^2/4$  tímaflækjan er í raun  $\mathcal{O}(n^2)$ .
- ▶ Dæmi um leiðinlega strengi væri  $s = \text{“aaaaaaaaaaaaaaaaa”}$  og  $p = \text{“aaaaaaab”}$ .

- ▶ Þó þessi aðferð sé ekki góð þá er hún stundum nógu góð.

- ▶ Þó þessi aðferð sé ekki góð þá er hún stundum nógu góð.
- ▶ Það er þó óþarfi að útfæra hana því hún fylgir með flestum forritunarmálum, til dæmis:

- ▶ Þó þessi aðferð sé ekki góð þá er hún stundum nógu góð.
- ▶ Það er þó óþarfi að útfæra hana því hún fylgir með flestum forritunarmálum, til dæmis:
  - ▶ Í `string.h` í C er `strstr(..)`.

- ▶ Þó þessi aðferð sé ekki góð þá er hún stundum nógu góð.
- ▶ Það er þó óþarfi að útfæra hana því hún fylgir með flestum forritunarmálum, til dæmis:
  - ▶ Í `string.h` í C er `strstr(..)`.
  - ▶ Í `string` í C++ er `find(..)`.



- ▶ Þó þessi aðferð sé ekki góð þá er hún stundum nógu góð.
- ▶ Það er þó óþarfi að útfæra hana því hún fylgir með flestum forritunarmálum, til dæmis:
  - ▶ Í `string.h` í C er `strstr(..)`.
  - ▶ Í `string` í C++ er `find(..)`.
  - ▶ Í `String` í Java er `indexOf(..)`.

- ▶ Þó þessi aðferð sé ekki góð þá er hún stundum nógu góð.
- ▶ Það er þó óþarfi að útfæra hana því hún fylgir með flestum forritunarmálum, til dæmis:
  - ▶ Í `string.h` í C er `strstr(..)`.
  - ▶ Í `string` í C++ er `find(..)`.
  - ▶ Í `String` í Java er `indexOf(..)`.
- ▶ Munið bara að ef  $n > 10^4$  er þetta yfirleitt of hægt.

# Reiknirit Knuth, Morrisar og Pratt (KMP) strengjaleit (1970)

- ▶ Er einhver leið til að bæta strengjaleitina úr fyrri glærum?

# Reiknirit Knuth, Morrisar og Pratt (KMP) strengjaleit (1970)

- ▶ Er einhver leið til að bæta strengjaleitina úr fyrri glærum?
- ▶ Skoðum betur sértilfellið  $p = \text{“aaaabbbb”}$ .

# Reiknirit Knuth, Morrisar og Pratt (KMP) strengjaleit (1970)

- ▶ Er einhver leið til að bæta strengjaleitina úr fyrri glærum?
- ▶ Skoðum betur sértilfellið  $p = \text{“aaaabbbb”}$ .
- ▶ Ef strengja samanburðurinn misheppnast í  $p[3]$  þá myndi einfalda strengjaleitin okkar hliðra  $p$  um einn og reyna aftur.

# Reiknirit Knuth, Morrisar og Pratt (KMP) strengjaleit (1970)

- ▶ Er einhver leið til að bæta strengjaleitina úr fyrri glærum?
- ▶ Skoðum betur sértilfellið  $p = \text{“aaaabbbb”}$ .
- ▶ Ef strengja samanburðurinn misheppnast í  $p[3]$  þá myndi einfalda strengjaleitin okkar hliðra  $p$  um einn og reyna aftur.
- ▶ En við vitum að fyrstu þrír stafnirnir í næsta hlutstreng stemma, svo við getum byrjað í  $p[2]$ .

# Reiknirit Knuth, Morrisar og Pratt (KMP) strengjaleit (1970)

- ▶ Er einhver leið til að bæta strengjaleitina úr fyrri glærum?
- ▶ Skoðum betur sértilfellið  $p = \text{“aaaabbbb”}$ .
- ▶ Ef strengja samanburðurinn misheppnast í  $p[3]$  þá myndi einfalda strengjaleitin okkar hliðra  $p$  um einn og reyna aftur.
- ▶ En við vitum að fyrstu þrír stafnirnir í næsta hlutstreng stemma, svo við getum byrjað í  $p[2]$ .
- ▶ Reiknirit Knuths, Morrisar og Pratt notar sér þessa hugmynd til að framkvæma strengjaleit.

# Reiknirit Knuth, Morrisar og Pratt (KMP) strengjaleit (1970)

- ▶ Er einhver leið til að bæta strengjaleitina úr fyrri glærum?
- ▶ Skoðum betur sértílfellið  $p = \text{“aaaabbbb”}$ .
- ▶ Ef strengja samanburðurinn misheppnast í  $p[3]$  þá myndi einfalda strengjaleitin okkar hliðra  $p$  um einn og reyna aftur.
- ▶ En við vitum að fyrstu þrír stafnirnir í næsta hlutstreng stemma, svo við getum byrjað í  $p[2]$ .
- ▶ Reiknirit Knuths, Morrisar og Pratt notar sér þessa hugmynd til að framkvæma strengjaleit.
- ▶ Reikniritið byrjar á að forreiknað hversu mikið maður veit eftir misheppnaðan samanburð.



```
12 void bkmp(char* p, int* b, int m)
13 {
14     int i = 0, j = -1;
15     b[0] = -1;
16     while (i < m)
17     {
18         while (j >= 0 && p[i] != p[j]) j = b[j];
19         b[i++] = j++;
20     }
21 }
```

- ▶ Svo þurfum við einfaldlega að labba í gegnum  $s$  og hliðra eins og á við.

```
23 void kmp(char* s, int n, char* p, int m, int* b)
24 {
25     int i = 0, j = 0;
26     while (i < n)
27     {
28         while (j >= 0 && s[i] != p[j]) j = b[j];
29         i++, j++;
30         if (j == m) printf("%d\n", i - j), j = b[j];
31     }
32 }
```

- ▶ Takið eftir að hver ítrun innri lykkjanna svarar til einnar ítrunar ytri lykkjanna.

- ▶ Takið eftir að hver ítrun innri lykkjanna svarar til einnar ítrunar ytri lykkjanna.
- ▶ Svo innri lykkjan keyrir, í heildina, ekki oftar en ytri lykkjan.

- ▶ Takið eftir að hver ítrun innri lykkjanna svarar til einnar ítrunar ytri lykkjanna.
- ▶ Svo innri lykkjan keyrir, í heildina, ekki oftar en ytri lykkjan.
- ▶ Því fæst að tímaflækja forreikninganna  $\mathcal{O}(\quad)$ .

- ▶ Takið eftir að hver ítrun innri lykkjanna svarar til einnar ítrunar ytri lykkjanna.
- ▶ Svo innri lykkjan keyrir, í heildina, ekki oftar en ytri lykkjan.
- ▶ Því fæst að tímaflækja forreikninganna  $\mathcal{O}(m)$ .

- ▶ Takið eftir að hver ítrun innri lykkjanna svarar til einnar ítrunar ytri lykkjanna.
- ▶ Svo innri lykkjan keyrir, í heildina, ekki oftar en ytri lykkjan.
- ▶ Því fæst að tímaflækja forreikninganna  $\mathcal{O}(m)$ .
- ▶ Eins er tímaflækja strengjaleitarinnar  $\mathcal{O}(\quad)$ .



- ▶ Takið eftir að hver ítrun innri lykkjanna svarar til einnar ítrunar ytri lykkjanna.
- ▶ Svo innri lykkjan keyrir, í heildina, ekki oftar en ytri lykkjan.
- ▶ Því fæst að tímaflækja forreikninganna  $\mathcal{O}(m)$ .
- ▶ Eins er tímaflækja strengjaleitarinnar  $\mathcal{O}(n)$ .

- ▶ Takið eftir að hver ítrun innri lykkjanna svarar til einnar ítrunar ytri lykkjanna.
- ▶ Svo innri lykkjan keyrir, í heildina, ekki oftar en ytri lykkjan.
- ▶ Því fæst að tímaflækja forreikninganna  $\mathcal{O}(m)$ .
- ▶ Eins er tímaflækja strengjaleitarinnar  $\mathcal{O}(n)$ .
- ▶ Sama er því tímaflækjan  $\mathcal{O}(\quad)$ .

- ▶ Takið eftir að hver ítrun innri lykkjanna svarar til einnar ítrunar ytri lykkjanna.
- ▶ Svo innri lykkjan keyrir, í heildina, ekki oftar en ytri lykkjan.
- ▶ Því fæst að tímaflækja forreikninganna  $\mathcal{O}(m)$ .
- ▶ Eins er tímaflækja strengjaleitarinnar  $\mathcal{O}(n)$ .
- ▶ Sama er því tímaflækjan  $\mathcal{O}(n + m)$ .

# Reiknirit Ahos og Corasicks (1975)

- ▶ Til er önnur aðferð, svipuð og KMP, sem finnur staðsetningar margra orða í einu í streng.

# Reiknirit Aho og Corasicks (1975)

- ▶ Til er önnur aðferð, svipuð og KMP, sem finnur staðsetningar margra orða í einu í streng.
- ▶ Hún er kennd við Aho og Corasick.

# Reiknirit Ahos og Corasicks (1975)

- ▶ Til er önnur aðferð, svipuð og KMP, sem finnur staðsetningar margra orða í einu í streng.
- ▶ Hún er kennd við Aho og Corasick.
- ▶ Ég fer ekki í hana hér en hún byggir á því að gera stöðuvél.

# Reiknirit Ahos og Corasicks (1975)

- ▶ Til er önnur aðferð, svipuð og KMP, sem finnur staðsetningar margra orða í einu í streng.
- ▶ Hún er kennd við Aho og Corasick.
- ▶ Ég fer ekki í hana hér en hún byggir á því að gera stöðuvél.
- ▶ Reikniritið keyrir í línulegum tíma í lengd allra strengjanna, ásamt fjölda heppnaðra samanburða.

# Hlaupabil

- ▶ Aðferð hlaupabila (e. sliding window) er stundum hægt að nota til að taka dæmi sem hafa augljósa  $\mathcal{O}(n^2)$  og gera þau  $\mathcal{O}(n)$  eða  $\mathcal{O}(n \log n)$ .



► Skoðum dæmi:

- ▶ Skoðum dæmi:
- ▶ Gefið  $n$ ,  $k$  og svo  $n$  tölur  $a_i$ , þ.a.  $a_i \in \{0, 1\}$  finndu lengd lengsta bils í rununni  $(a_n)_{n \in \mathbb{N}}$  sem inniheldur bara 1 ef þú mátt breyta allt að  $k$  tölum.

- ▶ Skoðum dæmi:
- ▶ Gefið  $n$ ,  $k$  og svo  $n$  tölur  $a_i$ , þ.a.  $a_i \in \{0, 1\}$  finndu lengd lengsta bils í rununni  $(a_n)_{n \in \mathbb{N}}$  sem inniheldur bara 1 ef þú mátt breyta allt að  $k$  tölum.
- ▶ Sjáum strax að maður vill alltaf breyta 0 í 1 og aldrei öfugt.

- ▶ Skoðum dæmi:
- ▶ Gefið  $n$ ,  $k$  og svo  $n$  tölur  $a_i$ , þ.a.  $a_i \in \{0, 1\}$  finndu lengd lengsta bils í rununni  $(a_n)_{n \in \mathbb{N}}$  sem inniheldur bara 1 ef þú mátt breyta allt að  $k$  tölum.
- ▶ Sjáum strax að maður vill alltaf breyta 0 í 1 og aldrei öfugt.
- ▶ Sjáum því að við erum að leita að lengsta bili í  $(a_n)_{n \in \mathbb{N}}$  sem hefur mesta  $k$  stök jöfn 0.

- ▶ Skoðum dæmi:
- ▶ Gefið  $n$ ,  $k$  og svo  $n$  tölur  $a_i$ , þ.a.  $a_i \in \{0, 1\}$  finndu lengd lengsta bils í rununni  $(a_n)_{n \in \mathbb{N}}$  sem inniheldur bara 1 ef þú mátt breyta allt að  $k$  tölum.
- ▶ Sjáum strax að maður vill alltaf breyta 0 í 1 og aldrei öfugt.
- ▶ Sjáum því að við erum að leita að lengsta bili í  $(a_n)_{n \in \mathbb{N}}$  sem hefur mesta  $k$  stök jöfn 0.
- ▶ Gefum okkur nú hlaupabil. Það byrjar tómt.

- ▶ Skoðum dæmi:
- ▶ Gefið  $n$ ,  $k$  og svo  $n$  tölur  $a_i$ , þ.a.  $a_i \in \{0, 1\}$  finndu lengd lengsta bils í rununni  $(a_n)_{n \in \mathbb{N}}$  sem inniheldur bara 1 ef þú mátt breyta allt að  $k$  tölum.
- ▶ Sjáum strax að maður vill alltaf breyta 0 í 1 og aldrei öfugt.
- ▶ Sjáum því að við erum að leita að lengsta bili í  $(a_n)_{n \in \mathbb{N}}$  sem hefur mesta  $k$  stök jöfn 0.
- ▶ Gefum okkur nú hlaupabil. Það byrjar tómt.
- ▶ Við löbbum svo í gegnum  $(a_n)_{n \in \mathbb{N}}$  og lengjum bilið að aftan.

- ▶ Skoðum dæmi:
- ▶ Gefið  $n$ ,  $k$  og svo  $n$  tölur  $a_i$ , þ.a.  $a_i \in \{0, 1\}$  finndu lengd lengsta bils í rununni  $(a_n)_{n \in \mathbb{N}}$  sem inniheldur bara 1 ef þú mátt breyta allt að  $k$  tölum.
- ▶ Sjáum strax að maður vill alltaf breyta 0 í 1 og aldrei öfugt.
- ▶ Sjáum því að við erum að leita að lengsta bili í  $(a_n)_{n \in \mathbb{N}}$  sem hefur mesta  $k$  stök jöfn 0.
- ▶ Gefum okkur nú hlaupabil. Það byrjar tómt.
- ▶ Við löbbum svo í gegnum  $(a_n)_{n \in \mathbb{N}}$  og lengjum bilið að aftan.
- ▶ Ef það eru einhvern tímann fleiri en  $k$  stök í bilinu sem eru 0 þá minnkum við bilið að framan þar til svo er ekki lengur.

$k = 2$

$l = 0$

[0 1 1 0 1 0 0 0 1 1 1 1 0 0 1 1]

|



$k = 2$

$l = 1$

[0 1 1 0 1 0 0 0 1 1 1 1 0 0 1 1]

| |

$k = 2$

$l = 2$

[0 1 1 0 1 0 0 0 1 1 1 1 0 0 1 1]

|       |

$k = 2$

$l = 3$

[0 1 1 0 1 0 0 0 1 1 1 1 0 0 1 1]

|            |

$k = 2$

$l = 4$

[0 1 1 0 1 0 0 0 1 1 1 1 0 0 1 1]

|

|

$k = 2$

$l = 5$

[0 1 1 0 1 0 0 0 1 1 1 1 0 0 1 1]

|

|

$k = 2$

$l = 4$

[0 1 1 0 1 0 0 0 1 1 1 1 0 0 1 1]

|

|

$k = 2$

$l = 5$

[0 1 1 0 1 0 0 0 1 1 1 1 0 0 1 1]

|

|

$k = 2$

$l = 4$

[0 1 1 0 1 0 0 0 1 1 1 1 0 0 1 1]

|

|



$k = 2$

$l = 3$

[0 1 1 0 1 0 0 0 1 1 1 1 0 0 1 1]

|

|

$k = 2$

$l = 2$

[0 1 1 0 1 0 0 0 1 1 1 1 0 0 1 1]

|   |

$k = 2$

$l = 3$

[0 1 1 0 1 0 0 0 1 1 1 1 0 0 1 1]

|            |

$k = 2$

$l = 2$

[0 1 1 0 1 0 0 0 1 1 1 1 0 0 1 1]

|   |

$k = 2$

$l = 1$

[0 1 1 0 1 0 0 0 1 1 1 1 0 0 1 1]

| |

$k = 2$

$l = 2$

[0 1 1 0 1 0 0 0 1 1 1 1 0 0 1 1]

|       |

$k = 2$

$l = 3$

[0 1 1 0 1 0 0 0 1 1 1 1 0 0 1 1]

|            |

$k = 2$

$l = 4$

[0 1 1 0 1 0 0 0 1 1 1 1 0 0 1 1]

|

|



$k = 2$

$l = 5$

[0 1 1 0 1 0 0 0 1 1 1 1 0 0 1 1]

|

|

$$k = 2$$
$$1 = 6$$

[0 1 1 0 1 0 0 0 1 1 1 1 0 0 1 1]

1

1

$$k = 2$$
$$1 = 5$$

[0 1 1 0 1 0 0 0 1 1 1 1 0 0 1 1]

1

1

$k = 2$

$l = 6$

[0 1 1 0 1 0 0 0 1 1 1 1 0 0 1 1]

|

|

$$k = 2$$
$$1 = 5$$

[0 1 1 0 1 0 0 0 1 1 1 1 0 0 1 1]

1

1

$k = 2$

$l = 6$

[0 1 1 0 1 0 0 0 1 1 1 1 0 0 1 1]

|

|

$$k = 2$$
$$1 = 7$$

[0 1 1 0 1 0 0 0 1 1 1 1 0 0 1 1]

1

1

$$k = 2$$
$$1 = 8$$

[0 1 1 0 1 0 0 0 1 1 1 1 0 0 1 1]

1

1



```

1 #include <stdio.h>
2 #define rep(E, F) for (E = 0; E < (F); E++)
3
4 int main()
5 {
6     int n, k, i;
7     scanf("%d%d", &n, &k);
8     int a[n];
9     rep(i, n) scanf("%d", &(a[i]));
10    int b = 0, z = 0, mx = 0;
11    rep(i, n)
12    {
13        if (a[i] == 0) z++;
14        while (z > k)
15        {
16            if (a[b] == 0) z--;
17            b++;
18        }
19        if (i - b + 1 > mx) mx = i - b + 1;
20    }
21    printf("%d\n", mx);
22    return 0;
23 }

```

- ▶ Hver tala í rununni er sett einu sinni í hlaupabilið og mögulega fjarlægð úr því.

- ▶ Hver tala í rununni er sett einu sinni í hlaupabilið og mögulega fjarlægð úr því.
- ▶ Svo tímaflækjan er  $\mathcal{O}(n)$ .

- ▶ Hver tala í rununni er sett einu sinni í hlaupabilið og mögulega fjarlægð úr því.
- ▶ Svo tímaflækjan er  $\mathcal{O}(n)$ .

- ▶ Þetta dæmi er nú í auðveldari kantinum.

- ▶ Þetta dæmi er nú í auðveldari kantinum.
- ▶ Skoðum annað dæmi:

- ▶ Þetta dæmi er nú í auðveldari kantinum.
- ▶ Skoðum annað dæmi:
- ▶ Byjrum á nokkrum undirstöðu atriðum.

- ▶ Þetta dæmi er nú í auðveldari kantinum.
- ▶ Skoðum annað dæmi:
- ▶ Byjrum á nokkrum undirstöðu atriðum.
- ▶ Tvö bil kallast *næstum sundurlæg* ef sniðmengi þeirra er tómt eða bara einn punktur.



- ▶ Þetta dæmi er nú í auðveldari kantinum.
- ▶ Skoðum annað dæmi:
- ▶ Byjrum á nokkrum undirstöðu atriðum.
- ▶ Tvö bil kallast *næstum sundurlæg* ef sniðmengi þeirra er tómt eða bara einn punktur.
- ▶ Sammengi bila má skrifa sem sammengi næstu sundurlægra bila.

- ▶ Þetta dæmi er nú í auðveldari kantinum.
- ▶ Skoðum annað dæmi:
- ▶ Byjrum á nokkrum undirstöðu atriðum.
- ▶ Tvö bil kallast *næstum sundurlæg* ef sniðmengi þeirra er tómt eða bara einn punktur.
- ▶ Sammengi bila má skrifa sem sammengi næstu sundurlægra bila.
- ▶ *Lengd bilsins*  $[a, b]$  er  $b - a$ .

- ▶ Þetta dæmi er nú í auðveldari kantinum.
- ▶ Skoðum annað dæmi:
- ▶ Byjrum á nokkrum undirstöðu atriðum.
- ▶ Tvö bil kallast *næstum sundurlæg* ef sniðmengi þeirra er tómt eða bara einn punktur.
- ▶ Sammengi bila má skrifa sem sammengi næstu sundurlægra bila.
- ▶ *Lengd bilsins*  $[a, b]$  er  $b - a$ .
- ▶ Til að finna *lengd sammengis bila* skrifum við sammengið sem sammengi næstum sundurlægra bila og tökum summu lengda þeirra.

- ▶ Þetta dæmi er nú í auðveldari kantinum.
- ▶ Skoðum annað dæmi:
- ▶ Byjum á nokkrum undirstöðu atriðum.
- ▶ Tvö bil kallast *næstum sundurlæg* ef sniðmengi þeirra er tómt eða bara einn punktur.
- ▶ Sammengi bila má skrifa sem sammengi næstu sundurlægra bila.
- ▶ *Lengd bilsins*  $[a, b]$  er  $b - a$ .
- ▶ Til að finna *lengd sammengis bila* skrifum við sammengið sem sammengi næstum sundurlægra bila og tökum summu lengda þeirra.
- ▶ Til dæmis eru bilin  $[1, 2]$  og  $[2, 3]$  næstum sundurlæg (en þó ekki sundurlæg) en  $[1, 3]$  og  $[2, 4]$  eru það ekki. Nú  $[1, 3] \cup [2, 4] = [1, 4]$  svo lengd  $[1, 3] \cup [2, 4]$  er 3.

- ▶ Gefið  $n$  bil hver er lengd sammengis þeirra.

- ▶ Geymum í lista tvenndir þar sem fyrra stakið er endapunktur bils og seinna stakið segir hvaða bili punkturinn tilleyrir.

- ▶ Geymum í lista tvenndir þar sem fyrra stakið er endapunktur bils og seinna stakið segir hvaða bili punkturinn tilleyrir.
- ▶ Röðum þessum punktum svo í vaxandi röð.

- ▶ Geymum í lista tvenndir þar sem fyrra stakið er endapunktur bils og seinna stakið segir hvaða bili punkturinn tilleyrir.
- ▶ Röðum þessum punktum svo í vaxandi röð.
- ▶ Við löbbum í gegnum þennan raðaða lista og höldum utan um hlaupabil þannig að við bætum við bili í hlaupabilið þegar við rekumst á vinstri endapunkt þess og fjarlægjum það þegar við rekumst á hægri endapunkt þess.



- ▶ Geymum í lista tvenndir þar sem fyrra stakið er endapunktur bils og seinna stakið segir hvaða bili punkturinn tilleyrir.
- ▶ Röðum þessum punktum svo í vaxandi röð.
- ▶ Við löbbum í gegnum þennan raðaða lista og höldum utan um hlaupabil þannig að við bætum við bili í hlaupabilið þegar við rekumst á vinstri endapunkt þess og fjarlægjum það þegar við rekumst á hægri endapunkt þess.
- ▶ Við skoðum svo sérstaklega tilfellin þegar við erum ekki með nein bil í hlaupabilinu okkur.

- ▶ Geymum í lista tvenndir þar sem fyrra stakið er endapunktur bils og seinna stakið segir hvaða bili punkturinn tilleyrir.
- ▶ Röðum þessum punktum svo í vaxandi röð.
- ▶ Við löbbum í gegnum þennan raðaða lista og höldum utan um hlaupabil þannig að við bætum við bili í hlaupabilið þegar við rekumst á vinstri endapunkt þess og fjarlægjum það þegar við rekumst á hægri endapunkt þess.
- ▶ Við skoðum svo sérstaklega tilfellin þegar við erum ekki með nein bil í hlaupabilinu okkur.
- ▶ Sammengi þeirra bila sem við höfum farið í gegnum þá síðan hlaupabilið var síðast tómt er nú sundurlægt öllum öðrum bilum sem okkur var gefið í byrjun.

- ▶ Geymum í lista tvenndir þar sem fyrra stakið er endapunktur bils og seinna stakið segir hvaða bili punkturinn tilleyrir.
- ▶ Röðum þessum punktum svo í vaxandi röð.
- ▶ Við löbbum í gegnum þennan raðaða lista og höldum utan um hlaupabil þannig að við bætum við bili í hlaupabilið þegar við rekumst á vinstri endapunkt þess og fjarlægjum það þegar við rekumst á hægri endapunkt þess.
- ▶ Við skoðum svo sérstaklega tilfellin þegar við erum ekki með nein bil í hlaupabilinu okkur.
- ▶ Sammengi þeirra bila sem við höfum farið í gegnum þá síðan hlaupabilið var síðast tómt er nú sundurlægt öllum öðrum bilum sem okkur var gefið í byrjun.
- ▶ Við skilum því summu lengda þessara sammengja.

```

      |
1:  x-----x
2:      x----x
3:  x----x
4:      x-----x
5:                      x-----x
6:                                  x--x
7:                                  x-----x
8:                      x--x
9:                                  x-----x
10:                     x-----x
      |
[]
r = 0

```

```

      |
1:  x-----x
2:      x----x
3:  x----x
4:      x-----x
5:                      x-----x
6:                                  x--x
7:                                  x-----x
8:                      x--x
9:                                  x-----x
10:                      x-----x
      |
[]
r = 0

```

```

      |
1:  x-----x
2:      x----x
3:  x----x
4:      x-----x
5:                      x-----x
6:                                  x--x
7:                                  x-----x
8:                      x--x
9:                                  x-----x
10:                     x-----x
      |
[1]
r = 0

```

```

      |
1:  x-----x
2:      x---x
3:  x---x
4:      x-----x
5:                      x-----x
6:                                  x--x
7:                                  x-----x
8:                      x--x
9:                                  x-----x
10:                     x-----x
      |
[1, 3]
r = 0

```

```

      |
1:  x-----x
2:      x---x
3:  x---x
4:      x-----x
5:                      x-----x
6:                                  x--x
7:                                  x-----x
8:                      x--x
9:                                  x-----x
10:                      x-----x
      |
[1, 3]
r = 0

```



```

      |
1:  x-----x
2:      x----x
3:  x----x
4:          x-----x
5:                      x-----x
6:                                  x--x
7:                                  x-----x
8:                      x--x
9:                                  x-----x
10:                      x-----x
      |
[1, 2, 3]
r = 0

```

```

      |
1:  x-----x
2:      x----x
3:  x----x
4:      x-----x
5:                      x-----x
6:                                  x--x
7:                                  x-----x
8:                      x--x
9:                                  x-----x
10:                      x-----x

```

```

      |

```

```

[1, 2, 3]

```

```

r = 0

```

```

      |
1:  x-----x
2:      x----x
3:  x----x
4:      x-----x
5:                      x-----x
6:                                  x--x
7:                                  x-----x
8:                      x--x
9:                                  x-----x
10:                      x-----x
      |
[1, 2]
r = 0

```

```

      |
1:  x-----x
2:    x----x
3:  x----x
4:      x-----x
5:                      x-----x
6:                                  x--x
7:                                  x-----x
8:                      x--x
9:                                  x-----x
10:                      x-----x
      |

[1, 2]
r = 0

```

```

      |
1:  x-----x
2:    x----x
3:  x----x
4:      x-----x
5:                      x-----x
6:                                  x--x
7:                                  x-----x
8:                      x--x
9:                                  x-----x
10:                      x-----x

```

```

      |
[1, 2, 4]

```

```

r = 0

```

```

      |
1:  x-----x
2:    x----x
3:  x----x
4:      x-----x
5:                      x-----x
6:                                  x--x
7:                                  x-----x
8:                      x--x
9:                                  x-----x
10:                      x-----x
      |

[1, 4]
r = 0

```

```

      |
1:  x-----x
2:      x----x
3:  x----x
4:      x-----x
5:                  x-----x
6:                                  x--x
7:                                  x-----x
8:                  x--x
9:                                  x-----x
10:                  x-----x
      |

```

[1, 4]

r = 0

```

      |
1:  x-----x
2:      x----x
3:  x----x
4:      x-----x
5:                      x-----x
6:                                  x--x
7:                                  x-----x
8:                      x--x
9:                                  x-----x
10:                      x-----x
      |

```

[4]

r = 0



```

1:  x-----x
2:      x----x
3:  x----x
4:      x-----x
5:                      x-----x
6:                                  x--x
7:                                  x-----x
8:                      x--x
9:                                  x-----x
10:                      x-----x
[4]
r = 0

```

```

                                |
1:  x-----x
2:      x----x
3:  x----x
4:      x-----x
5:                                x-----x
6:                                x--x
7:                                x-----x
8:                                x--x
9:                                x-----x
10:                               x-----x
                                |

[]
r = 0

```



```

1:  x-----x
2:    x----x
3:  x----x
4:      x-----x
5:                x-----x
6:                                x--x
7:                                x-----x
8:                        x--x
9:                                x-----x
10:                x-----x
[]
r = 20

```

```

                                |
1:  x-----x
2:      x----x
3:  x----x
4:      x-----x
5:                                x-----x
6:                                x--x
7:                                x-----x
8:                                x--x
9:                                x-----x
10:                               x-----x
                                |

```

[5]

r = 20

|     |         |         |         |
|-----|---------|---------|---------|
|     |         |         |         |
| 1:  | x-----x |         |         |
| 2:  | x----x  |         |         |
| 3:  | x----x  |         |         |
| 4:  | x-----x |         |         |
| 5:  |         | x-----x |         |
| 6:  |         |         | x--x    |
| 7:  |         |         | x-----x |
| 8:  |         | x--x    |         |
| 9:  |         |         | x-----x |
| 10: |         | x-----x |         |
|     |         |         |         |

[5, 10]

r = 20

```

                                |
1:  x-----x
2:      x----x
3:  x----x
4:      x-----x
5:                                x-----x
6:                                x--x
7:                                x-----x
8:                                x--x
9:                                x-----x
10:                               x-----x
                                |

```

[5, 10]

r = 20

```

                                |
1:  x-----x
2:      x----x
3:  x----x
4:      x-----x
5:                                x-----x
6:                                x--x
7:                                x-----x
8:                                x--x
9:                                x-----x
10:                               x-----x
                                |

```

[5, 8, 10]

r = 20











```

1:  x-----x
2:      x----x
3:  x----x
4:      x-----x
5:          x-----x
6:
7:                      x--x
8:                      x-----x
9:          x--x
10:          x-----x
[]
r = 20

```

1

```

1:  x-----x
2:      x----x
3:  x----x
4:      x-----x
5:                x-----x
6:                                x--x
7:                                x-----x
8:                x--x
9:                                x-----x
10:                x-----x

```

|

[]

r = 28

```

1:  x-----x
2:      x----x
3:  x----x
4:      x-----x
5:                  x-----x
6:                                  x--x
7:                                  x-----x
8:                  x--x
9:                  x-----x
10:                  x-----x

```

[]

r = 28





```

1:  x-----x
2:      x----x
3:  x----x
4:      x-----x
5:                x-----x
6:                                x--x
7:                                x-----x
8:                x--x
9:                                x-----x
10:                x-----x

```

[9]

r = 28

```

1:  x-----x
2:      x----x
3:  x----x
4:      x-----x
5:                x-----x
6:                                x--x
7:                                x-----x
8:                x--x
9:                                x-----x
10:                x-----x

```

[7, 9]

r = 28



|

```
1:  x-----x
2:      x----x
3:  x----x
4:      x-----x
5:                x-----x
6:                                x--x
7:                                x-----x
8:                x--x
9:                                x-----x
10:                x-----x
```

|

[6, 7, 9]

r = 28

|

```

1:  x-----x
2:      x----x
3:  x----x
4:          x-----x
5:                      x-----x
6:                                  x--x
7:                                  x-----x
8:                      x--x
9:                                  x-----x
10:                      x-----x

```

|

[6, 7, 9]

r = 28

```

1:  x-----x
2:      x----x
3:  x----x
4:      x-----x
5:                  x-----x
6:                                  x--x
7:                                  x-----x
8:                  x--x
9:                                  x-----x
10:                  x-----x

```

[7, 9]

r = 28

```

1:  x-----x
2:      x----x
3:  x----x
4:      x-----x
5:                x-----x
6:                                x--x
7:                                x-----x
8:                x--x
9:                                x-----x
10:                x-----x

```

[9]

r = 28





```

1:  x-----x
2:      x----x
3:  x----x
4:      x-----x
5:                  x-----x
6:                                  x--x
7:                                  x-----x
8:                  x--x
9:                                  x-----x
10:                  x-----x

```

[]

r = 42

```

1 #include <stdlib.h>
2 #include <stdio.h>
3 #define rep(E, F) for (E = 0; E < (F); E++)
4 typedef struct { int x, y; } ii;
5 int cmp(const void* p1, const void* p2) { return ((ii*)p1)->x - ((ii*)p2)->x; }
6
7 int main()
8 {
9     int n, r, i, j, k;
10    scanf("%d", &n);
11    ii a[2*n]; int b[n];
12    rep(i, n)
13    {
14        scanf("%d%d", &(a[2*i].x), &(a[2*i + 1].x));
15        a[2*i].y = i; a[2*i + 1].y = i; b[i] = 0;
16    }
17    qsort(a, 2*n, sizeof(a[0]), cmp);
18    i = 0, r = 0;
19    while (i < 2*n)
20    {
21        k = 1, j = i + 1, b[a[i].y] = 1;
22        while (k > 0)
23        {
24            if (b[a[j].y] == 1) k--;
25            else b[a[j].y] = 1, k++;
26            j++;
27        }
28        r = r + a[j - 1].x - a[i].x; i = j;
29    }
30    printf("%d\n", r);
31    return 0;
32 }

```

- ▶ Við byrjum á að raða í  $\mathcal{O}(\quad)$  tíma.

- ▶ Við byrjum á að raða í  $\mathcal{O}(n \log n)$  tíma.

- ▶ Við byrjum á að raða í  $\mathcal{O}(n \log n)$  tíma.
- ▶ Síðan ítrum við í gegnum alla endapunktana sem tekur  $\mathcal{O}( )$  tíma.

- ▶ Við byrjum á að raða í  $\mathcal{O}(n \log n)$  tíma.
- ▶ Síðan ítrum við í gegnum alla endapunktana sem tekur  $\mathcal{O}(n)$  tíma.

- ▶ Við byrjum á að raða í  $\mathcal{O}(n \log n)$  tíma.
- ▶ Síðan ítrum við í gegnum alla endapunktana sem tekur  $\mathcal{O}(n)$  tíma.
- ▶ Svo lausnin hefur tímaflækjuna  $\mathcal{O}(\quad)$ .

- ▶ Við byrjum á að raða í  $\mathcal{O}(n \log n)$  tíma.
- ▶ Síðan ítrum við í gegnum alla endapunktana sem tekur  $\mathcal{O}(n)$  tíma.
- ▶ Svo lausnin hefur tímaflækjuna  $\mathcal{O}(n \log n)$ .



# Lengsta vaxandi hlutruna (LIS)

- ▶ Hlutruna í talnarunu er runa af tölum, allar úr upprunalegu rununni, sem eru í sömu röð og í upprunalegu rununni.

# Lengsta vaxandi hlutruna (LIS)

- ▶ Hlutruna í talnarunu er runa af tölum, allar úr upprunalegu rununni, sem eru í sömu röð og í upprunalegu rununni.
- ▶ Hvernig getum við fundið *lengtsu vaxandi hlutrunu* (e. *longest increasing subsequence* (LIS)) í gefinni runu?

# Lengsta vaxandi hlutruna (LIS)

- ▶ Hlutruna í talnarunu er runa af tölum, allar úr upprunalegu rununni, sem eru í sömu röð og í upprunalegu rununni.
- ▶ Hvernig getum við fundið *lengstu vaxandi hlutrunu* (e. *longest increasing subsequence* (LIS)) í gefinni runu?
- ▶ Sem dæmi er [2 3 5 9] ein ef lengstu vaxandi hlutrunum [2 3 1 5 9 8 7].

- Gerum ráð fyrir að við höfum talnarunu af lengd  $1 \leq n \leq 15$ .

- ▶ Gerum ráð fyrir að við höfum talnarunu af lengd  $1 \leq n \leq 15$ .
- ▶ Við getum þá prófað allar hlutrunur, skoðað hvort þær séu vaxandi og geymt þá lengstu.

```

1 #include <stdio.h>
2 #define rep(E, F) for (E = 0; E < (F); E++)
3
4 int main() {
5     int n, i, j;
6     scanf("%d", &n);
7     int a[n];
8     rep(i, n) scanf("%d", &a[i]);
9     int mx = 0, mxi;
10    rep(i, 1 << n)
11    {
12        int s[n], sc = 0;
13        rep(j, n) if (((1 << j)&i) != 0) s[sc++] = a[j];
14        rep(j, sc - 1) if (s[j + 1] < s[j]) break;
15        if (j == sc - 1 && sc > mx) mx = sc, mxi = i;
16    }
17    printf("%d\n", mx);
18    rep(i, n) if (((1 << i)&mxi) != 0) printf("%d ", a[i]);
19    printf("\n");
20    return 0;
21 }

```

- ▶ Við þurfum að skoða öll hlutmengi vísamengis rununnar og fyrir hvert þeirra þarf að ítra í gegnum allt vísamengið.

- ▶ Við þurfum að skoða öll hlutmengi vísamengis rununnar og fyrir hvert þeirra þarf að ítra í gegnum allt vísamengið.
- ▶ Þar sem vísamengið inniheldur  $n$  stök hefur þessi lausn tímaflækjuna  $\mathcal{O}(\quad)$ .



- ▶ Við þurfum að skoða öll hlutmengi vísamengis rununnar og fyrir hvert þeirra þarf að ítra í gegnum allt vísamengið.
- ▶ Þar sem vísamengið inniheldur  $n$  stök hefur þessi lausn tímaflækjuna  $\mathcal{O}(n \cdot 2^n)$ .

► Það má þó gera þetta hraðar.

- ▶ Það má þó gera þetta hraðar.
- ▶ Við getum notað kvika bestun!

- ▶ Það má þó gera þetta hraðar.
- ▶ Við getum notað kvika bestun!
- ▶ Látum  $a$  vera runu af  $n$  tölum.

- ▶ Það má þó gera þetta hraðar.
- ▶ Við getum notað kvika bestun!
- ▶ Látum  $a$  vera runu af  $n$  tölum.
- ▶ Látum  $f(k)$  vera lengd lengstu hlutrunu sem endar í  $k$ -ta staki  $a$ .

- ▶ Það má þó gera þetta hraðar.
- ▶ Við getum notað kvika bestun!
- ▶ Látum  $a$  vera runu af  $n$  tölum.
- ▶ Látum  $f(k)$  vera lengd lengstu hlutrunu sem endar í  $k$ -ta staki  $a$ .
- ▶ Við höfum þá að

$$f(x) = \begin{cases} 1, & \text{ef } x = 1 \\ \max_{\substack{1 \leq k < x \\ a_k \leq a_x}} f(k) + 1 & \text{annars.} \end{cases}$$

```
6 int a[MAXN], d[MAXN], n;
7 int dp_lookup(int x)
8 {
9     int i;
10    if (d[x] != -1) return d[x];
11    d[x] = 1;
12    rep(i, x) if (a[i] <= a[x])
13        d[x] = max(d[x], 1 + dp_lookup(i));
14    return d[x];
15 }
```

- ▶ Við höfum  $n$  stöður og hverja stöðu má reikna í  $\mathcal{O}(\quad)$  tíma.



- ▶ Við höfum  $n$  stöður og hverja stöðu má reikna í  $\mathcal{O}(n)$  tíma.

- ▶ Við höfum  $n$  stöður og hverja stöðu má reikna í  $\mathcal{O}(n)$  tíma.
- ▶ Svo þessi lausn hefur tímaflækjuna  $\mathcal{O}(\quad)$  tíma.

- ▶ Við höfum  $n$  stöður og hverja stöðu má reikna í  $\mathcal{O}(n)$  tíma.
- ▶ Svo þessi lausn hefur tímaflækjuna  $\mathcal{O}(n^2)$  tíma.

- ▶ En er hægt að gera þetta ennþá hraðar?

- ▶ En er hægt að gera þetta ennþá hraðar?
- ▶ Heldur betur!

- ▶ En er hægt að gera þetta ennþá hraðar?
- ▶ Heldur betur!
- ▶ Við getum notað helmingunarleit.

- ▶ En er hægt að gera þetta ennþá hraðar?
- ▶ Heldur betur!
- ▶ Við getum notað helmingunarleit.
- ▶ Skoðum first reiknirit sem er ekki hentugt að útfæra.

- ▶ Höfum lista af listum.



- ▶ Höfum lista af listum.
- ▶ Skilgreinum röðun þannig að listar eru bornir saman eftir síðasta staki.

- ▶ Höfum lista af listum.
- ▶ Skilgreinum röðun þannig að listar eru bornir saman eftir síðasta staki.
- ▶ Listalistinn okkar byrjar tómur.

- ▶ Höfum lista af listum.
- ▶ Skilgreinum röðun þannig að listar eru bornir saman eftir síðasta staki.
- ▶ Listalistinn okkar byrjar tómur.
- ▶ Löbbum í gegnum  $a$  í réttri röð og fyrir hvert stak  $a[i]$  finnum við þann lista sem hefur stærsta aftasta stakið sem er minna en  $a[i]$ .

- ▶ Höfum lista af listum.
- ▶ Skilgreinum röðun þannig að listar eru bornir saman eftir síðasta staki.
- ▶ Listalistinn okkar byrjar tómur.
- ▶ Löbbum í gegnum  $a$  í réttri röð og fyrir hvert stak  $a[i]$  finnum við þann lista sem hefur stærsta aftasta stakið sem er minna en  $a[i]$ .
- ▶ Við afritum nú listann sem við fundum, setjum hann fyrir aftan, bætum stakinu okkar við hann og fjarlægjum listann fyrir aftann nýja listann (ef það er einhver).

- ▶ Höfum lista af listum.
- ▶ Skilgreinum röðun þannig að listar eru bornir saman eftir síðasta staki.
- ▶ Listalistinn okkar byrjar tómur.
- ▶ Löbbum í gegnum  $a$  í réttri röð og fyrir hvert stak  $a[i]$  finnum við þann lista sem hefur stærsta aftasta stakið sem er minna en  $a[i]$ .
- ▶ Við afritum nú listann sem við fundum, setjum hann fyrir aftan, bætum stakinu okkar við hann og fjarlægjum listann fyrir aftann nýja listann (ef það er einhver).
- ▶ Að þessu loknu er aftasti listinn í listalistanum einn af lengstu vaxandi hlutrununum.

- ▶ Höfum lista af listum.
- ▶ Skilgreinum röðun þannig að listar eru bornir saman eftir síðasta staki.
- ▶ Listalistinn okkar byrjar tómur.
- ▶ Löbbum í gegnum  $a$  í réttri röð og fyrir hvert stak  $a[i]$  finnum við þann lista sem hefur stærsta aftasta stakið sem er minna en  $a[i]$ .
- ▶ Við afritum nú listann sem við fundum, setjum hann fyrir aftan, bætum stakinu okkar við hann og fjarlægjum listann fyrir aftann nýja listann (ef það er einhver).
- ▶ Að þessu loknu er aftasti listinn í listalistanum einn af lengstu vaxandi hlutrununum.
- ▶ Rúllum í gegnum þetta fyrir listann  $[0\ 8\ 4\ 12\ 2\ 10\ 6\ 14\ 1\ 9\ 5\ 13\ 3\ 11\ 7\ 15]$ .

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

-> []



[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

-> [0]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 8]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 8]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

-> [0]

[0, 8]



[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0]

[0, 8]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 4]

[0, 8]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 4]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 4]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

-> [0, 4]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 4]

[0, 4]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 4]

[0, 4, 12]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 4]

[0, 4, 12]



[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

-> [0]

[0, 4]

[0, 4, 12]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0]

[0, 4]

[0, 4, 12]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 2]

[0, 4]

[0, 4, 12]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 2]

[0, 4, 12]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 2]

[0, 4, 12]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

-> [0, 2]

[0, 4, 12]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 2]

[0, 2]

[0, 4, 12]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 2]

[0, 2, 10]

[0, 4, 12]



[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 2]

[0, 2, 10]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 2]

[0, 2, 10]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

-> [0, 2]

[0, 2, 10]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 2]

[0, 2]

[0, 2, 10]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 2]

[0, 2, 6]

[0, 2, 10]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 2]

[0, 2, 6]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 2]

[0, 2, 6]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 2]

-> [0, 2, 6]



[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 2]

[0, 2, 6]

[0, 2, 6]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 2]

[0, 2, 6]

[0, 2, 6, 14]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 2]

[0, 2, 6]

[0, 2, 6, 14]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

-> [0]

[0, 2]

[0, 2, 6]

[0, 2, 6, 14]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0]

[0, 2]

[0, 2, 6]

[0, 2, 6, 14]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 1]

[0, 2]

[0, 2, 6]

[0, 2, 6, 14]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 1]

[0, 2, 6]

[0, 2, 6, 14]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 1]

[0, 2, 6]

[0, 2, 6, 14]



[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 1]

-> [0, 2, 6]

[0, 2, 6, 14]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 1]

[0, 2, 6]

[0, 2, 6]

[0, 2, 6, 14]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 1]

[0, 2, 6]

[0, 2, 6, 9]

[0, 2, 6, 14]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 1]

[0, 2, 6]

[0, 2, 6, 9]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 1]

[0, 2, 6]

[0, 2, 6, 9]



[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 1]

[0, 1]

[0, 2, 6]

[0, 2, 6, 9]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 1]

[0, 1, 5]

[0, 2, 6]

[0, 2, 6, 9]



[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 1]

[0, 1, 5]

[0, 2, 6, 9]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 1]

[0, 1, 5]

-> [0, 2, 6, 9]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 1]

[0, 1, 5]

[0, 2, 6, 9]

[0, 2, 6, 9]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 1]

[0, 1, 5]

[0, 2, 6, 9]

[0, 2, 6, 9, 14]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]  
|

[]

[0]

[0, 1]

[0, 1, 5]

[0, 2, 6, 9]

[0, 2, 6, 9, 14]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

-> [0, 1]

[0, 1, 5]

[0, 2, 6, 9]

[0, 2, 6, 9, 14]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 1]

[0, 1]

[0, 1, 5]

[0, 2, 6, 9]

[0, 2, 6, 9, 14]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 1]

[0, 1, 3]

[0, 1, 5]

[0, 2, 6, 9]

[0, 2, 6, 9, 14]



[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 1]

[0, 1, 3]

[0, 2, 6, 9]

[0, 2, 6, 9, 14]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 1]

[0, 1, 3]

[0, 2, 6, 9]

[0, 2, 6, 9, 14]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 1]

[0, 1, 3]

-> [0, 2, 6, 9]

[0, 2, 6, 9, 14]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 1]

[0, 1, 3]

[0, 2, 6, 9]

[0, 2, 6, 9]

[0, 2, 6, 9, 14]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 1]

[0, 1, 3]

[0, 2, 6, 9]

[0, 2, 6, 9, 11]

[0, 2, 6, 9, 14]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 1]

[0, 1, 3]

[0, 2, 6, 9]

[0, 2, 6, 9, 11]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]  
|

[]

[0]

[0, 1]

[0, 1, 3]

[0, 2, 6, 9]

[0, 2, 6, 9, 11]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]  
|

[]

[0]

[0, 1]

-> [0, 1, 3]

[0, 2, 6, 9]

[0, 2, 6, 9, 11]



[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]  
|

[]

[0]

[0, 1]

[0, 1, 3]

[0, 1, 3]

[0, 2, 6, 9]

[0, 2, 6, 9, 11]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]  
|

[]

[0]

[0, 1]

[0, 1, 3]

[0, 1, 3, 7]

[0, 2, 6, 9]

[0, 2, 6, 9, 11]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]  
|

[]

[0]

[0, 1]

[0, 1, 3]

[0, 1, 3, 7]

[0, 2, 6, 9, 11]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]  
|

[]

[0]

[0, 1]

[0, 1, 3]

[0, 1, 3, 7]

[0, 2, 6, 9, 11]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]  
|

[]

[0]

[0, 1]

[0, 1, 3]

[0, 1, 3, 7]

-> [0, 2, 6, 9, 11]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

|

[]

[0]

[0, 1]

[0, 1, 3]

[0, 1, 3, 7]

[0, 2, 6, 9, 11]

[0, 2, 6, 9, 11]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]  
|

[]

[0]

[0, 1]

[0, 1, 3]

[0, 1, 3, 7]

[0, 2, 6, 9, 11]

[0, 2, 6, 9, 11, 15]

[0, 8, 4, 12, 2, 10, 6, 14, 1, 9, 5, 13, 3, 11, 7, 15]

[]

[0]

[0, 1]

[0, 1, 3]

[0, 1, 3, 7]

[0, 2, 6, 9, 11]

[0, 2, 6, 9, 11, 15]



- ▶ Hvernig útfærum við þetta?

- ▶ Hvernig útfærum við þetta?
- ▶ Við nýtum okkur það að listarnir sem við vorum með eru að mestu óþarfir því við þurfum bara aftasta stakið í hverjum þeirra.

- ▶ Hvernig útfærum við þetta?
- ▶ Við nýtum okkur það að listarnir sem við vorum með eru að mestu óþarfir því við þurfum bara aftasta stakið í hverjum þeirra.
- ▶ Við erum þá með lista af tölum, sem gerir allt mun auðveldara.

```
12 int lis(int* a, int n)
13 {
14     int i, j;
15     int b[n + 2];
16     rep(i, n + 2) b[i] = INF;
17     b[0] = -INF;
18     rep(i, n) b[bs(b, n + 1, a[i])] = a[i];
19     for (i = 0; b[i] != INF; i++);
20     return i - 1;
21 }
```

- ▶ Takið eftir að í hverju skrefi notum við helmingunarleit.

- ▶ Takið eftir að í hverju skrefi notum við helmingunarleit.
- ▶ Svo tímaflækjan er  $\mathcal{O}(\quad)$ .

- ▶ Takið eftir að í hverju skrefi notum við helmingunarleit.
- ▶ Svo tímaflækjan er  $\mathcal{O}(n \log n)$ .

## Næsta stærra stak (NGE)

- ▶ Látum  $a$  vera lista af  $n$  tölum.



## Næsta stærra stak (NGE)

- ▶ Látum  $a$  vera lista af  $n$  tölum.
- ▶ Við segjum að *næsta stak stærra en  $a[i]$*  (e. *next greater element* (NGE)) sé minnsta stak  $a[j]$  þ.a.  $j > i$ .

## Næsta stærra stak (NGE)

- ▶ Látum  $a$  vera lista af  $n$  tölum.
- ▶ Við segjum að *næsta stak stærra en  $a[i]$*  (e. *next greater element* (NGE)) sé minnsta stak  $a[j]$  þ.a.  $j > i$ .
- ▶ Sem dæmi er NGE miðju stakins 4 í listanum  $[2, 3, 4, 8, 5]$  talan 8.

## Næsta stærra stak (NGE)

- ▶ Látum  $a$  vera lista af  $n$  tölum.
- ▶ Við segjum að *næsta stak stærra en  $a[i]$*  (e. *next greater element* (NGE)) sé minnsta stak  $a[j]$  þ.a.  $j > i$ .
- ▶ 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  $-1$ .

## Næsta stærra stak (NGE)

- ▶ Látum  $a$  vera lista af  $n$  tölum.
- ▶ Við segjum að *næsta stak stærra en  $a[i]$*  (e. *next greater element* (NGE)) sé minnsta stak  $a[j]$  þ.a.  $j > i$ .
- ▶ 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.

```
4 void nge(int* a, int* b, int n)
5 {
6     int i, j;
7     rep(i, n)
8     {
9         rep(j, n - i) if (a[i] < a[i + j]) break;
10        b[i] = (j == n - i ? -1 : i + j);
11    }
12 }
```

- ▶ Þar sem þessi lausnir er tvöföld for-lykkja, hvor af lengd  $n$ , þá er lausnin  $\mathcal{O}(n^2)$ .

- ▶ Þar sem þessi lausnir er tvöföld for-lykkja, hvor af lengd  $n$ , þá er lausnin  $\mathcal{O}(n^2)$ .

- ▶ En þetta má bæta.



- ▶ En þetta má bæta.
- ▶ Gefum okkur hlaða h.

- ▶ En þetta má bæta.
- ▶ Gefum okkur hlaða h.
- ▶ Löbbum í gegnum a í réttri röð.

- ▶ 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.

- ▶ 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.

- ▶ 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  $a[i]$  sem NGE.

- ▶ 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  $a[i]$  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] |

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  |
|----|---|---|---|---|---|---|----|
| [x | x | x | x | x | x | x | 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  |
|----|---|---|---|---|---|---|----|
| [x | x | x | x | x | x | x | x] |

h: [0]

| 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] |

h: [0]

| 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] |

h: [0]

| 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] |

h: [0]

| 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] |

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 | x | x | x | x | x | x | x] |

h: [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  |
|----|---|---|---|---|---|---|----|
| [1 | x | x | x | x | x | x | x] |

h: [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  |
|----|---|---|---|---|---|---|----|
| [1 | x | x | x | x | x | x | x] |

h: [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  |
|----|---|---|---|---|---|---|----|
| [1 | x | x | x | x | x | x | x] |

h: [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  |
|----|---|---|---|---|---|---|----|
| [1 | x | x | x | x | x | x | x] |

h: [1 2]

| 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] |

h: [1 2]

| 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] |

h: [1 2]

| 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 | 3 | x | x | x | x | x] |

h: [1 2]

| 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 | 3 | x | x | x | x | x] |

h: [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  |
|----|---|---|---|---|---|---|----|
| [1 | 3 | 3 | x | x | x | x | x] |

h: [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  |
|----|---|---|---|---|---|---|----|
| [1 | 3 | 3 | x | x | x | x | 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 | x | x | x | x | x] |

h: [3]

| 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 | x | x | x | x | x] |

h: [3]

| 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 | x | x | x | x | x] |

h: [3]

| 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 | x | x | x | x] |

h: [3]

| 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 | x | x | x | 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 | x | x | x | x] |

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 | x | x | x | x] |

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 | x | x | x | x] |

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 | x | x | x | x] |

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 | x | x | x | x] |

h: [4 5]

| 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 | x | x | x | x] |

h: [4 5]

| 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 | x | x | x | x] |

h: [4 5]

| 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 | x | x | x | x] |

h: [4 5]

| 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 | x | x | x | x] |

h: [4 5 6]

| 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 | x | x | x | x] |

h: [4 5 6]

| 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 | x | x | x | x] |

h: [4 5 6]



| 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 | x | x | 7 | x] |

h: [4 5 6]

| 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 | x | x | 7 | x] |

h: [4 5]

| 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 | x | 7 | 7 | x] |

h: [4 5]

| 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 | x | 7 | 7 | x] |

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: [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]



```
4 void nge(int* a, int* b, int n)
5 {
6     int s[n], c = 0, i;
7     rep(i, n)
8     {
9         while (c > 0 && a[s[c - 1]] < a[i]) b[s[--c]] = i;
10        s[c++] = i;
11    }
12    while (c > 0) b[s[--c]] = -1;
13 }
```

- ▶ Við setjum hverja tölu í hlaðann að mestu einu sinni og tökum hana svo úr hlaðanum.

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

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

