Bergur Snorrason

9. febrúar 2021

► Rótartvíundatré sem uppfyllir að sérhver nóða er stærri en börnin sín er sagt uppfylla *hrúguskilyrðið*.

- ▶ Rótartvíundatré sem uppfyllir að sérhver nóða er stærri en börnin sín er sagt uppfylla hrúguskilyrðið.
- ► Við köllum slík tré *hrúgur* (e. heap).

- Rótartvíundatré sem uppfyllir að sérhver nóða er stærri en börnin sín er sagt uppfylla hrúguskilyrðið.
- ▶ Við köllum slík tré *hrúgur* (e. heap).
- Hrúgur eru heppilega auðveldar í útfærslu.

- Rótartvíundatré sem uppfyllir að sérhver nóða er stærri en börnin sín er sagt uppfylla hrúguskilyrðið.
- Við köllum slík tré hrúgur (e. heap).
- Hrúgur eru heppilega auðveldar í útfærslu.
- Við geymum tréð sem fylki og eina erfiðið er að viðhalda hrúguskilyrðinu.

Þegar við geymum tréð sem fylki notum við eina af tveimur aðferðum.

- Þegar við geymum tréð sem fylki notum við eina af tveimur aðferðum.
- ► Sú fyrri:

- Þegar við geymum tréð sem fylki notum við eina af tveimur aðferðum.
- ► Sú fyrri:
 - Rótin er í staki 1 í fylkinu.

- Þegar við geymum tréð sem fylki notum við eina af tveimur aðferðum.
- ► Sú fyrri:
 - Rótin er í staki 1 í fylkinu.
 - ▶ Vinstra barn staksins i er stak $2 \times i$.

- Þegar við geymum tréð sem fylki notum við eina af tveimur aðferðum.
- Sú fyrri:
 - Rótin er í staki 1 í fylkinu.
 - ▶ Vinstra barn staksins i er stak $2 \times i$.
 - ▶ Hægra barn staksins *i* er stak $2 \times i + 1$.

- Þegar við geymum tréð sem fylki notum við eina af tveimur aðferðum.
- Sú fyrri:
 - Rótin er í staki 1 í fylkinu.
 - ▶ Vinstra barn staksins i er stak $2 \times i$.

 - ► Hægra barn staksins i er stak $2 \times i + 1$. ► Foreldri staks i er stakið $\left| \frac{i}{2} \right|$.

- Þegar við geymum tréð sem fylki notum við eina af tveimur aðferðum.
- Sú fyrri:
 - Rótin er í staki 1 í fylkinu.
 - Vinstra barn staksins i er stak $2 \times i$.

 - ► Hægra barn staksins i er stak $2 \times i + 1$. ► Foreldri staks i er stakið $\left| \frac{i}{2} \right|$.
- Sú seinni:

- Þegar við geymum tréð sem fylki notum við eina af tveimur aðferðum.
- Sú fyrri:
 - Rótin er í staki 1 í fylkinu.
 - Vinstra barn staksins i er stak $2 \times i$.

 - ► Hægra barn staksins i er stak $2 \times i + 1$. ► Foreldri staks i er stakið $\left| \frac{i}{2} \right|$.
- Sú seinni:
 - Rótin er í staki 0 í fylkinu.

- Þegar við geymum tréð sem fylki notum við eina af tveimur aðferðum.
- Sú fyrri:
 - Rótin er í staki 1 í fylkinu.
 - Vinstra barn staksins i er stak $2 \times i$.

 - ► Hægra barn staksins i er stak $2 \times i + 1$. ► Foreldri staks i er stakið $\left| \frac{i}{2} \right|$.
- Sú seinni:
 - Rótin er í staki 0 í fylkinu.
 - Vinstra barn staksins i er stak $2 \times i + 1$.

- Þegar við geymum tréð sem fylki notum við eina af tveimur aðferðum.
- Sú fyrri:
 - Rótin er í staki 1 í fylkinu.
 - Vinstra barn staksins i er stak $2 \times i$.

 - ► Hægra barn staksins i er stak $2 \times i + 1$. ► Foreldri staks i er stakið $\left| \frac{i}{2} \right|$.
- Sú seinni:
 - Rótin er í staki 0 í fylkinu.
 - Vinstra barn staksins i er stak $2 \times i + 1$.
 - ▶ Hægra barn staksins i er stak $2 \times i + 2$.

- Þegar við geymum tréð sem fylki notum við eina af tveimur aðferðum.
- Sú fyrri:
 - Rótin er í staki 1 í fylkinu.
 - Vinstra barn staksins i er stak $2 \times i$.

 - ► Hægra barn staksins i er stak $2 \times i + 1$. ► Foreldri staks i er stakið $\left| \frac{i}{2} \right|$.
- Sú seinni:
 - Rótin er í staki 0 í fylkinu.
 - Vinstra barn staksins i er stak $2 \times i + 1$.
 - ▶ Hægra barn staksins *i* er stak $2 \times i + 2$.
 - Foreldri staks i er stakið $\left| \frac{i-1}{2} \right| \mathcal{V}$.

```
1 #define PARENT(i) ((i - 1)/2)
2 #define LEFT(i) ((i)*2 + 1)
3 #define RIGHT(i)
                      ((i)*2 + 2)
4 int h[1000000];
  int hn = 0;
7 void fix_down(int i)
9
       . . .
10 }
11
12 void fix up(int i)
13
14
15 }
16
17 void pop()
18 {
19
20
21
  int peek()
23
24
25 }
26
27 void push (int x)
28 {
29
       . . .
30 }
```

```
1 void pop()
 2
3
4
5
6
7
8
        hn--;
        h[0] = h[hn];
        fix_down(0);
   int peek()
 9
10
         return h[0];
11 }
12
13 void push (int x)
14 {
        h[hn++] = x;
fix_up(hn - 1);
15
16
17 }
```

```
1  void fix_down(int i)
2  {
3     int mx = i;
4     if (RIGHT(i) < hn && h[mx] < h[RIGHT(i)]) mx = RIGHT(i);
5     if (LEFT(i) < hn && h[mx] < h[LEFT(i)]) mx = LEFT(i);
6     if (mx != i)
7     {
8         swap(h[i], h[mx]);
9         fix_down(mx);
10     }
11 }</pre>
```