

Student: Hata Madzak

Smijer: Teorijska kompjuterska nauka

Strukture podataka I algoritmi

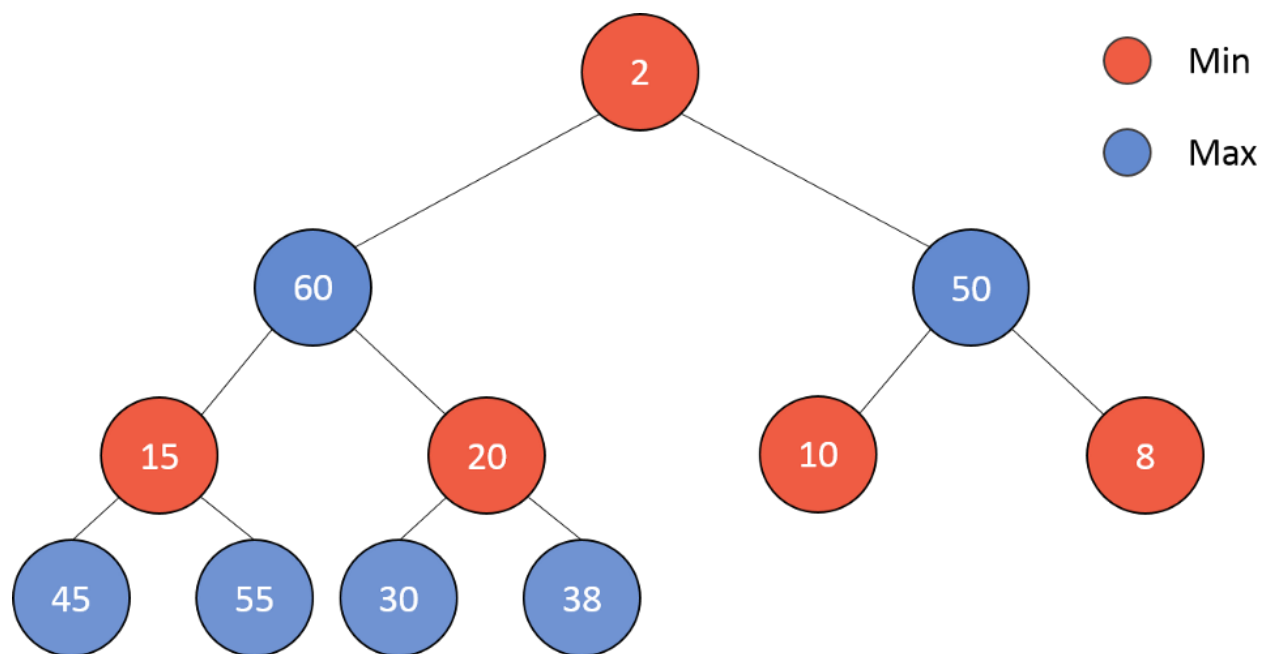
Tema projekta :

Potrebno je napraviti strukturu podataka koja na neki način predstavlja dvostrukiheap, u smislu da je moguće brisanje i najmanjeg i najvećeg elementa u vremenu $O(\log n)$. Taj heap implementirati preko niza kao na vježbama, a osobina ovog heapa je da za svaki element vrijedi da ako je na parnoj dubini onda je manji od svog roditelja a veći od roditelja svog roditelja, dok za elemente na neparnoj dubini vrijedi da su veći od svojih roditelja, a manji od roditelja svojih roditelja.

1. Osobine strukture :

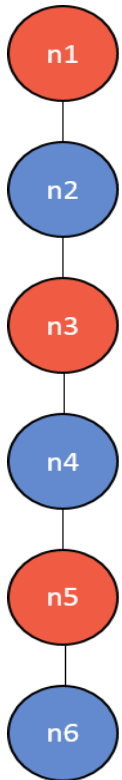
Heap je skoro potpuno binarno stablo, gdje samo zadnji nivo ne mora biti do kraja popunjen. Heap koji je implementiran u projektu je podjeljen na min nivoe i max nivoe. Ako se element nalazi na min nivou (odnosno na max nivou) , onda je on najmanji (najveći) u podstablu čiji je korijen taj element. Prvi element, tj. korijen je min nivo. Ako je neki nivo N1 na min nivou, onda su svi elementi s nizih min nivoa biti manji od elementa iz N1. Kako je nivo veći, to su veći elementi. Za max nivoe vrijedi, što je nivo veći, to su elementi tih novia manji. Sto znači da će najmanji element biti smješten na prvi min nivo tj. U korijenu, a najveći element će se uvijek nalaziti na prvom max nivou, tj. na nivou 1 ovog heapa.

Primjer:



2. Umetanje u heap

Ako uzmemo samo nivoe heapa generalno, smatramo da je n_1 korijen, n_2 svi elementi prvog nivoa itd. :



Slika 1. Dodavanje na max nivo



Slika 2. Dodavanje na min nivo

Dodavanje na max nivo:

Tada vrijedi da je $n_2 > n_4 > n_5 > n_3 > n_1$. Kako je n_6 na max nivou i ako je manji od n_5 , trebamo ga zamijeniti sa n_5 , ova zamjena neće izazvati nikakve promjene na max nivoima, redoslijed velicina $n_2 > n_4 > n_5$ je idalje isti tj. Zadovoljava uvjete heapa. Moguće da se desila promjena na min nivoima kada se desila ova zamjena, mi zna se da je $n_5 > n_6$, ali ne zna se za ove iznad da li je n_6 manji od njih pa se treba pozvati funkcija UPHeapMin. Kada se svi elementi na min nivoima poslažu, cijav heap će biti sredjen.

Ako je $n_6 < n_5$, elementi min nivoa se ne moraju pomjerati, jer su tada elementi max nivoa veći od svakog elementa iz min nivoa, samo trebamo urediti max nivoe što radi funkcija UPHeap_Max.

Dodavanje na min nivo:

Tada vrijedi $n_2 > n_4 > n_3 > n_1$. Kako je n_5 na min nivou i ako je veci od n_4 ($n_5 > n_4$) moramo ga zamijeniti, ali tada ostaje poredak na min nivoima jer ostaje da je $n_5 > n_3 > n_1$.

Moguće da se promjena desila na max nivoima, znamo da je $n_5 > n_4$, ali ne znamo da li je n_5 veće i od n_2 zbog toga pozivamo funkciju UPHeapMax.

Ako je $n_5 < n_4$, tada nije potrebno vršiti nikakve zamjene na max nivoima, samo je potrebno uspostaviti red na min nivoima sa funkcijom UPHeapMin.

Algoritam :

Korak 1: Ako X umecemo u niz, dodajem ga na kraj vektora. Pozivam UpHeap nad njim.

Korak 2: Izracunam nivo na kojem se nalazi.

Ako je nivo paran provjeravam da li je element X veci od svog roditelja,

-ako jeste zamjenim i pozivam UPHeap_Max nad njegovim roditeljem jer je on na Max nivou, jer je X bio na Min nivou.

-ako nije pozovem UPHeap_Min nad X.

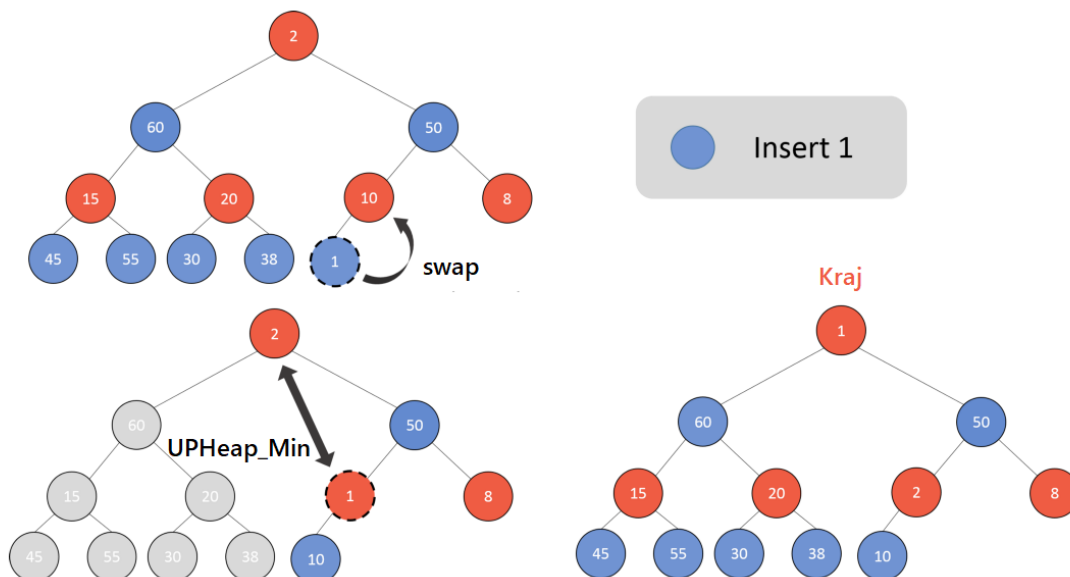
Ako je nivo neparan provjeravam da li je element X manji od svog roditelja,

-ako jeste zamjenim i pozivam UPHeap_Min nad njegovim roditeljem jer je on na Min nivou, ako je X bio na Max nivou.

-ako nije pozovem UPHeap_Max nad X jer je on Min nivou.

Korak 3: Rekurzija prestaje kada dodjem do vrha heapa tj. Korijena.

Vrijeme izvršavanja $O(\lg n)$ u najgorem slučaju prolazimo cijelom visinom.



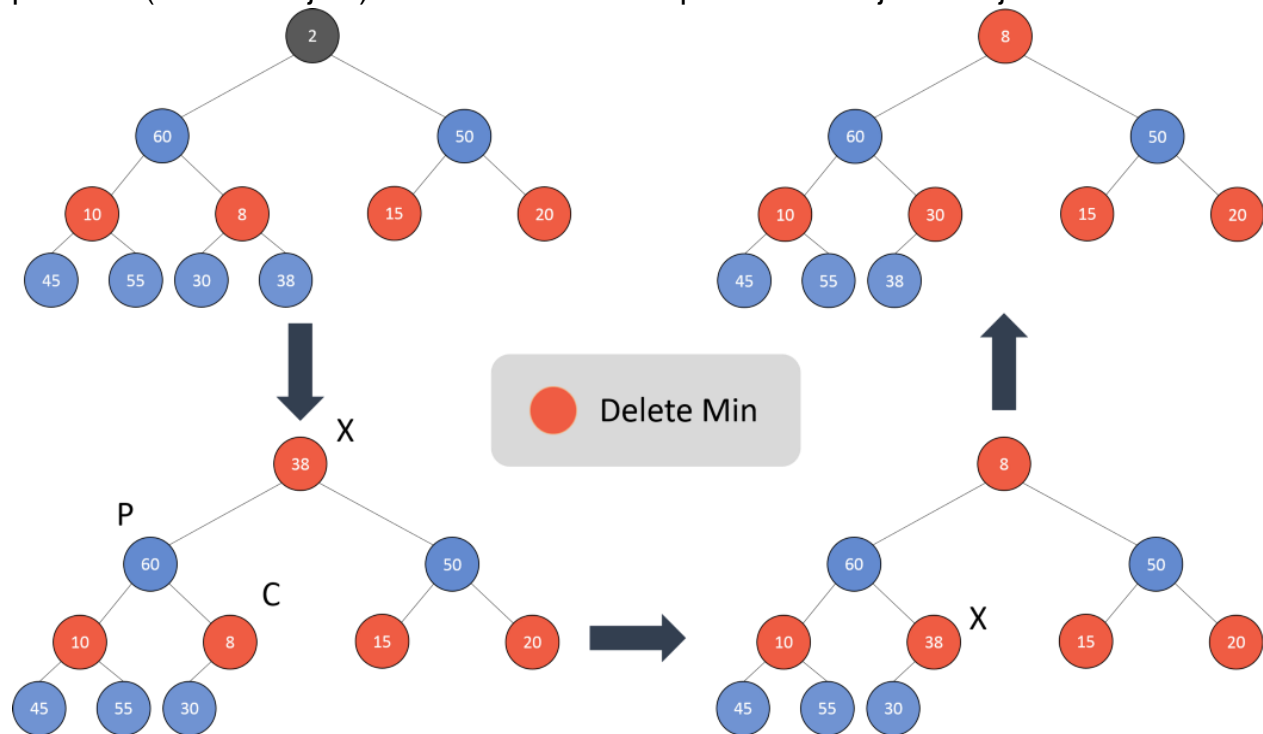
3. Brisanje najmanjeg elementa

Korak 1: Zamjenim korijen sa zadnjim elementom u heapu, i obrisem ga . Sada je narušena osobina heapa, pa pozivam funkciju Downheap za korijen, a kako je korijen u min noviu, za parametar bool Parnost saljem true.

`Downheap(0,true);`

Korak 2: `void DownHeap (int index, bool Parnost)` koristi se i za brisanje najmanjeg i za brisanje najvećeg elementa u heapu, zbog toga se salje parametar Parnost. Kako je u ovom slučaju `Parnost==True` to znači da se radi o min nivoima heapa, traži se najmanji element od potomaka (Unuci i Djeca) u heapu, kada nadjemo takav zamjenimo ga i pozovemo funkciju `DownHeap` rekursivno sada joj prosljedjujem index najmanjeg potomka a parnost ostaje ista, uslov prekida rekurzije kada je trenutni element najmanji od svih svojih potomaka, ili kad je element list tj. Nema roditelja.

Vrijeme izvršavanja : $O(\lg n)$, kako je heap skoro binarno stablo, tj. Svaki cvor ima dva djeteta osim zadnjeg nivoa koji nema djecu, to će mu visina biti $\lg(n)$ baza je 2 jer je binarno. Kako se uvijek opredjelimo za jedan cvor i njegovo podstablo tj. Njegove potomke (unuka ili dijete) maksimalno sto ćemo proći kroz niz jednako je visini stabla.



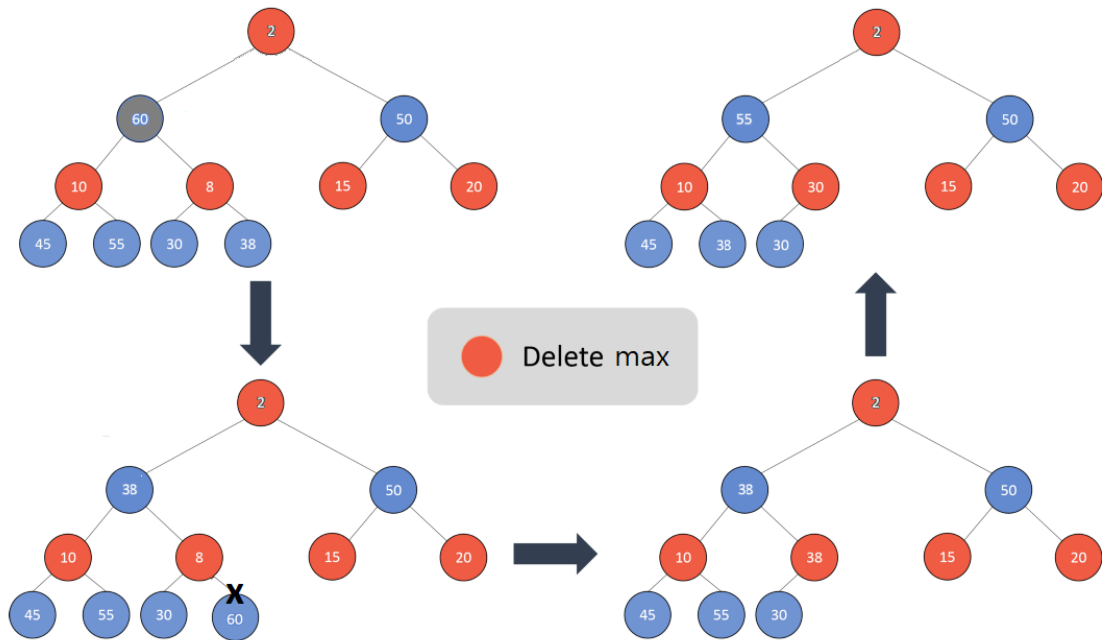
4. Brisanje najvećeg elementa

Korak 1: Pronadjem index najvećeg elementa u heapu (`index_maximuma`), to će biti veće dijete od korijena. Zamjenim ga sa zadnjim elementom u heapu, kojeg obrisem. Sada je narušena osobina heapa, pa pozivam funkciju `Downheap` za index najvećeg elementa, a kako je on sigurno na prvom nivou, za parametar `bool Parnost` saljem `false`.

`Downheap(index_maximuma,false);`

Korak 2: U ovom slučaju `Parnost = false` pa se radi o max nivoima heapa. Trazim index najvećeg elementa od potomaka (unuci i djeca), kada nadjemo takav zamjenimo ga i pozovemo funkciju `DownHeap` kojoj sada prosljedjujem index najvećeg potomka, a `parnost` ostaje ista. Uslov prekida je kada je element najveći od svojih potomaka, ili kada je element list.

Vrijeme izvršavanja : $O(\lg n)$



5. Pomocne funkcije

bool ImaLiDijete(int indeks);

Funkcije koje vraćaju index:

int Djed (int indeks);

int Roditelj(int indeks);

int LijevoDijete(int indeks);

int DesnoDijete (int indeks);

int LLUnuk (int indeks);

int LDUnuk (int indeks);

int DLUnuk (int indeks);

int DDUnuk (int indeks);

int Min_unuk_dijete(int i);

int Max_unuk_dijete (int i);

int Index_maximalnog();

Funkcije za uspostavljanje traženih osobina heapa:

```
void UPHeap_Min(int i);
```

```
void UPHeap_Max(int i);
```

```
void DownHeap(int index,bool parnost);
```

Vraca vrijednost :

```
int Daj_maximalni(); -vraca najveći u heapu , njegovu vrijednost
```

```
int Daj_minimalni(); -vraca najmanji u heapu, njegovu vrijednost
```