

Sveučilište u Rijeci
Tehnički Fakultet Rijeka

Bežične mreže osjetila

Zadatak:

Implementirati algoritam za očitavanje maksimalne vrijednosti temperature u mreži.

- Čvorove mreže opremiti temperaturnim senzorom (napraviti klasu)
 - Poslužite se kodom postojećih senzora i dokumentacijom
- Osmisliti i implementirati algoritam.
 - Algoritam mora biti raspodijeljen, a čvorovi mogu koristiti samo informacije dobivene očitanjem senzora i komunikacijom
- Eksperimentalno i analitički analizirati memorijsku i vremensku složenost algoritma.
 - Eksperimentalna analiza sastoji se od ispitivanja algoritma u različitim tipovima mreža, varira se broj čvorova povezanost promjera i slični parametri

Algoritam

Napravljen je algoritam za očitavanje maksimalne temperature u mreži unutar *broadcast.py* skripte (klasa *MaxTemperature*). Temperaturni senzor implementiran je unutar *sensor.py* skripte (klasa *TemperatureSensor*). *TemperatureSensor* klasa sastoji se od *read* metode koja vraća random broj između -50 i 50. Unutar *global_settings.py* skripte temperaturni senzor postavljen je kao defaultni senzor svih čvorova mreže (uz ranije postavljeni *NeighborsSensor*). Skriptna *find_max_temp.py* sadrži kod pomoću kojeg je generirana random mreža, određen joj je broj čvorova te dodijeljen *MaxTemperature* algoritam te je čvor na indeksu 0 postavljen je kao INITIATOR s porukom "Which is your temperature?".

Razmjena poruka razlikuje se prema 2 vrste header-a unutar poruke (klasa *Message*):

- 'Information' - poruka kojom se susjeda pita njegova temperatura
- 'Max Temperature' - poruka koja označava da se trenutno najveća temperatura šalje unatrag prema INITIATOR čvoru

MaxTemperature klasa sastoji se od 4 metode: *Initializer*, *Initiator*, *Idle* i *Done*.

MaxTemperature klasa

Initializer metoda

- svakom čvoru unutar mreže u određene registre zapišu se njegovi susjedi i temperatura
- svaki čvor osim INITIATOR čvora postavi se u stanje IDLE
- svakom čvoru se u odgovarajući registar zapiše broj njegovih susjeda te broj primljenih poruka koji se inicijalno postavi na 0
- svakom čvoru postavi se vrijednost registra *isReceived* na *false* što označava da nije primio poruku

- spontani impuls pokreće INITIATOR čvor i zapisuje se njegova trenutna temperatura u njegov registar kao trenutno najveća u mreži

Initiator metoda

- INITIATOR pita sve svoje susjede njihovu temperaturu
- ostaje u stanju INITIATOR dok ne primi natrag odgovore od svih susjeda (temperature svih svojih susjeda zaprimiti će kada broj primljenih poruka bude odgovarao broju njegovih susjeda)
- svaki put kada INITIATOR primi odgovor od svojih susjeda
 - ako je primio temperaturu (header poruke je 'MaxTemperature') usporedi dobivenu temperaturu s temperaturom zapisanom u memoriji čvora te spremi veću. Nakon toga povećaj broj primljenih poruka za 1.
- kada INITIATOR primi odgovor od svih svojih susjeda postaje DONE

Idle metoda

- svaki čvor osim INITIATOR čvora inicijalno je IDLE
- IDLE čvor zaprimi upit za temperaturom i proslijeđuje ga dalje svojim susjedima (koji su u stanju IDLE) iz kojih isključujemo INITIATOR čvor i čvor koji je poslao poruku (prethodnik trenutnog čvora)
 - ako je čvor proslijedio poruku ostaje u stanju IDLE
 - ako IDLE čvor nema susjeda kojima može proslijediti upit šalje poruku unazad (prema INITIATOR čvoru) i postaje DONE

Done metoda

- stanje u kojemu je čvor u finalnom stanju i ne obavlja akcije

Pseudokod

Status values: $S = \{\text{INITIATOR}, \text{IDLE}, \text{DONE}\}$

$S_{\text{INIT}} = \{\text{INITIATOR}, \text{IDLE}\}$

$S_{\text{START}} = \{\text{INITIATOR}\}$

$S_{\text{TERM}} = \{\text{DONE}\}$

$S_{\text{FINAL}} = \{\text{DONE}\}$

Spontaneously - spontani impuls koji pokreće slanje poruka

Send (M) - šalji poruku M (upit za temperaturu)

N(x) - susjedi trenutnog čvora

N_{source} - prethodnik trenutnog čvora

Receiving (MaxTemp) - primitak trenutno najveće temperature

Receiving (M) - primitak upita za temperaturu

Receiving (none) - primitak poruke koja ne sadrži temperaturu

SaveMaxTemp (MaxTemp) - usporedi i zapiši temperaturu u registar trenutnog čvora

SaveTemperature (M) - usporedi i zapamti veću temperaturu

INITIATOR

```
Spontaneously
begin
    send(M) to N(x);
end

Receiving (MaxTemp) :
begin
    SaveMaxTemp (MaxTemp)
    numReceivedMessages++
    if numReceivedMessages == numNeighbours
        become DONE
    end
end
```

IDLE

```
Receiving (M)
begin
    SaveTemperature (M)
     $N(x) = N(x) - \text{sender} - \text{INITIATOR}$ 

    if  $N(x)$ 
        send(M) to N(x)
        become IDLE
    else
        send(M) to  $N_{\text{source}}$ 
        become DONE
    end
end
```

DONE

```
pass
```

Analiza algoritma

Analitička analiza

n - broj čvorova

m - broj bridova

d(G)-promjer mreže

Broj poruka:

$$M[\text{MaxTemperature}] = 2 \cdot m = O(n)$$

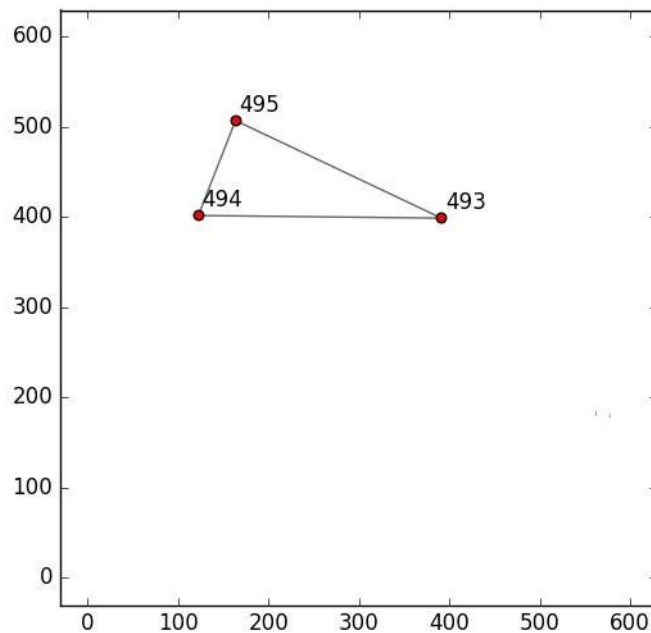
Vremenska složenost:

$$T[\text{MaxTemperature}] \leq 2 \cdot d(G) = O(n)$$

Eksperimentalna analiza

Slika 1 prikazuje mrežu koja se sastoji od 3 čvora. Sa slike vidimo i da je broj bridova jednak 3. Broj razmjenjenih poruka u mreži prilikom izvođenja algoritma je 6, odnosno broj poruka u najgorem slučaju za ovaj primjer je $O(n) = 2 \cdot m = 6$. Također najdulji najkraći put unutar mreže (promjer) je 1, a budući da se poruke šalju u 2 smjera vremenska složenost za ovu mrežu je 4, tj. formula za ovu sliku je: $O(n) = 2 \cdot d(G) = 2$.

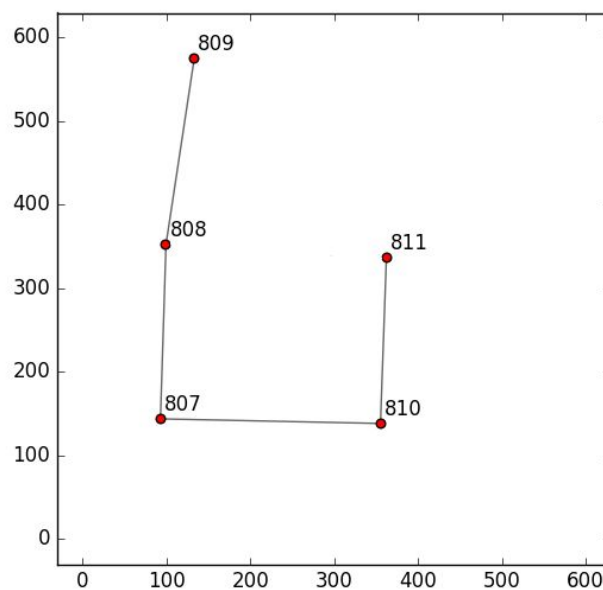
- INITIATOR - čvor 493
- $n = 3$
- $m = 3$
- Broj razmjenjenih poruka: 6
- Promjer: 1



Slika 1: Mreža s 3 čvora

Slika 2 prikazuje mrežu povezanu u lanac koja se sastoji od 5 čvorova i 4 brida i gdje je početni čvor 809. Broj razmjenjenih poruka je 15, prema formuli $O(n) = 2 \cdot m_i = 8$. Na slici vidimo da je najdulji najkraći put 4, prema čemu dobijemo da je vremenska složenost mreže 8, $O(n) = 2 \cdot d(G) = 8$.

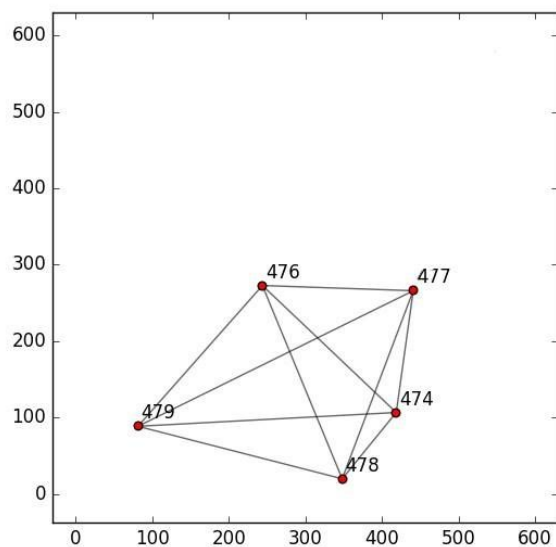
- INITIATOR - čvor 809
- $n = 5$
- $m = 4$
- Broj razmjenjenih poruka: 8
- Promjer: 4



Slika 2: Mreža s 5 čvorova (lanac)

Slika 3 prikazuje mrežu sa 5 čvorova i 10 bridova gdje su svi čvorovi povezani (INITIATOR je povezan sa svim čvorovima u mreži). Broj razmjenjenih poruka je 20, prema formuli $O(n) = 2 \cdot m = 20$. Na slici vidimo da je najdulji najkraći put 1, prema čemu dobijemo da je vremenska složenost mreže 2, $O(n) = 2 \cdot d(G) = 2$.

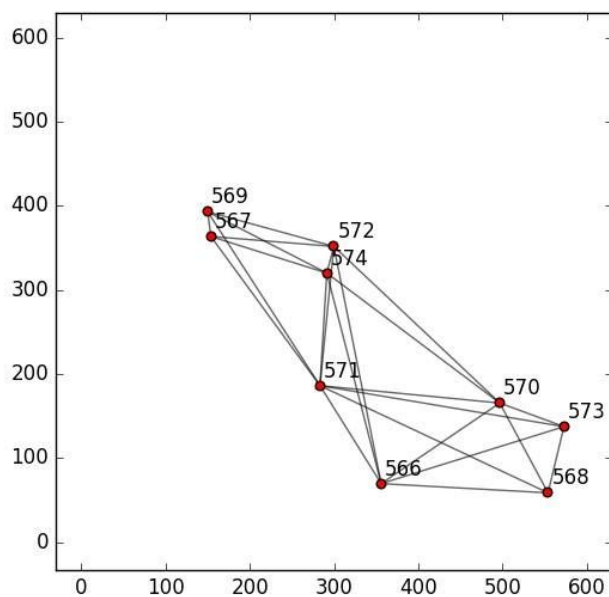
- INITIATOR - čvor 474
- $n = 5$
- $m = 10$
- Broj razmjenjenih poruka: 20
- Promjer: 1



Slika 3: Mreža s 5 čvorova

Slika 4 prikazuje mrežu s 9 čvorova i 24 brida. Broj razmjenjenih poruka je 48, prema formuli $O(n) = 2 \cdot m = 48$. Na slici vidimo da je najdulji najkraći put 3, prema čemu dobijemo da je vremenska složenost mreže 6, $O(n) = 2 \cdot d(G) = 6$.

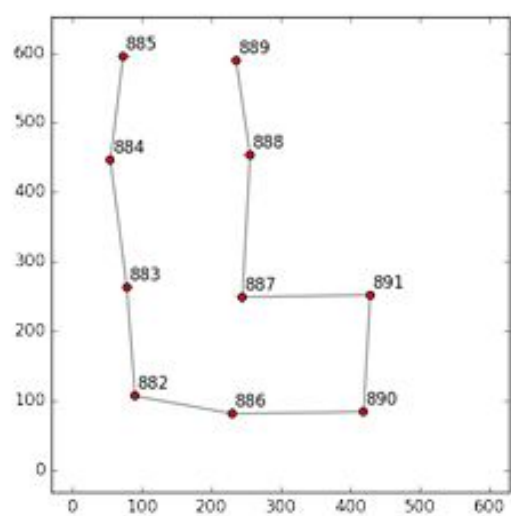
- INITIATOR - čvor 566
- $n = 9$
- $m = 24$
- Broj razmjenjenih poruka: 48
- Promjer: 3



Slika 4: Mreža s 9 čvorova

Slika 5 prikazuje mrežu s 10 čvorova i 9 bridova povezanu u lanac. Broj razmjenjenih poruka prilikom izvođenja algoritma je 34, prema formuli $O(n) = 2 \cdot m = 18$. Na slici vidimo da je najdulji najkraći put 9, prema čemu dobijemo da je vremenska složenost mreže 18, $O(n) = 2 \cdot d(G) = 2 \cdot 9 = 18$.

- INITIATOR - čvor 885
- $n = 10$
- $m = 9$
- Broj razmjenjenih poruka: 18
- Promjer: 9



Slika 5: Mreža s 10 čvorova (lanac)