

Red (Queue)



Red (Queue)



- Linearna lista.
- Jedan kraj liste je **front** (ili **head**).
- Drugi kraj liste je **rear** (ili **tail**).
- Dodavanje vrijednosti samo sa strane **rear**.
- Uklanjanje vrijednosti samo sa strane **front**.

Red za autobus



Bus Stop Queue



Bus Stop Queue



Bus Stop Queue

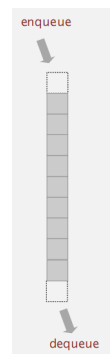


Red (Queue)

- FIFO (First In First Out)
- Prvi element koji se dodaje u strukturu je i prvi element koji napušta strukturu

Operacije sa redom

- IsFullQ ... vraća true ako je red pun
- IsEmptyQ ... vraća true ako je red prazan
- AddQ ... dodaje element na kraj reda (rear) (često se naziva i Enqueue)
- DeleteQ ... uklanja i vraća element sa početka reda (front) (često se naziva i Dequeue)

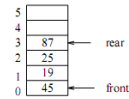


C++ STL implemenatcija reda

- `bool empty()`
 - Vraća `True` ako je red prazan i `False` u suprotnom.
- `T& front()`
 - Vraća referencu na vrijednost sa front-a nepraznog reda
- `void pop()`
 - Uklanja element front-a nepraznog reda.
- `void push(const T& foo)`
 - Umeće argument `foo` na kraj reda (`rear`).
- `size_type size()`
 - Vraća ukupan broj elemenata u redu.

Implementacija reda

Array/Vector



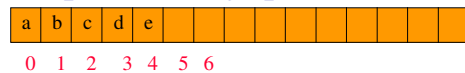
Linked list



Implementacija pomoću niza

- Koristimo 1D niz za predstavljanje reda.
- Elementi se smještaju redom u `queue[0]`, `queue[1]`, itd.

Implementacija pomoću niza



- `DeleteQ()` => briše `queue[0]` i pomjera ostale elemente za jednu poziciju ulijevo
 - Vrijeme je $O(\text{veličina reda})$
- `AddQ(x)` => ako ima prostora, dodaj lement na desni kraj
 - Vrijeme je $O(1)$

Brisanje i dodavanje za $O(1)$

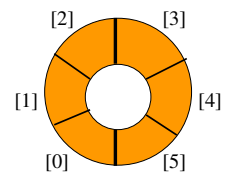
- Da bi se operacije brisanja i dodavanja izvršile za vrijeme $O(1)$, koristimo cirkularnu (kružnu) reprezentaciju.

Cirkularni niz

- Opet koristimo 1D niz za **red**.

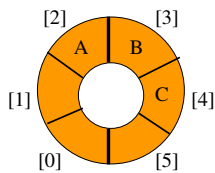
queue[] 

- Cirkularni pogled na niz.



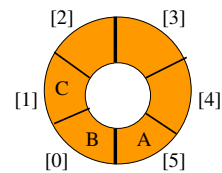
Cirkularni niz

- Moguća konfiguracija sa **3** elementa.



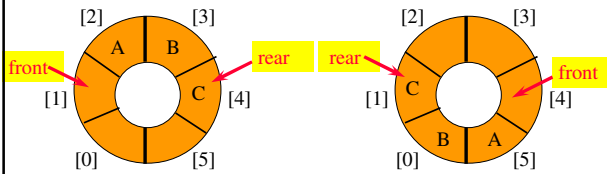
Cirkularni niz

- Druga moguća konfiguracija sa **3** elementa.



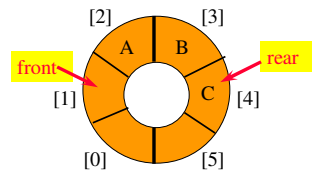
Cirkularni niz

- Koristimo cjelobrojne **front** i **rear**.
 - **front** je jednu poziciju suprotno kazaljke sata od prvog elementa
 - **rear** daje poziciju posljednjeg elementa



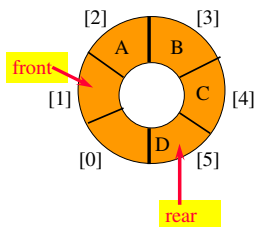
Dodavanje elementa

- Pomjeri se **rear** jedno mjesto u smjeru kazaljke na satu.



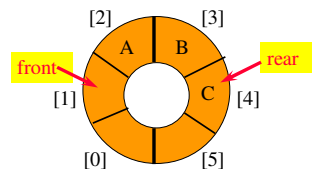
Dodavanje elementa

- Pomjeri se **rear** jedno mjesto u smjeru kazaljke na satu.
- Zatim se element stavi u **queue[rear]**.



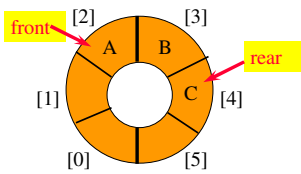
Brisanje elementa

- Pomjeri se **front** jednu poziciju u smjeru kazaljke sata.



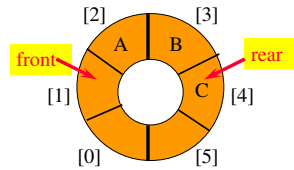
Brisanje elementa

- Pomjeri se **front** jednu poziciju u smjeru kazaljke sata.
- Zatim se vrati **queue[front]**.



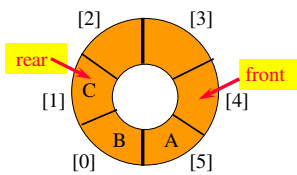
Pomjeranje u smjeru kazaljke sata

- **rear++;**
if (rear == capacity) rear = 0;

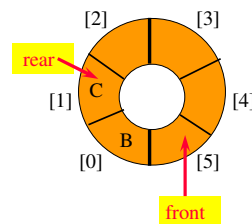


- **rear = (rear + 1) % capacity;**

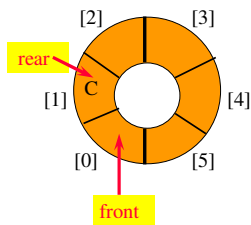
Ispraznimo ovaj red



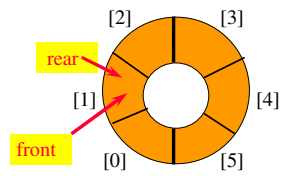
Ispraznimo ovaj red



Ispraznimo ovaj red

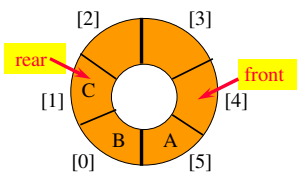


Ispraznimo ovaj red

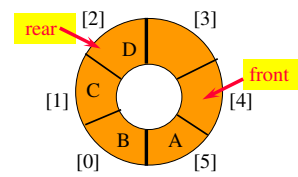


- Kada poslije više brisanja red postaje prazan, imamo $front = rear$.
- Kada se red konstruiše, on je prazan.
- Inicijalizujemo ga sa $front = rear = 0$.

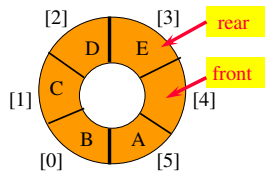
Napunimo red



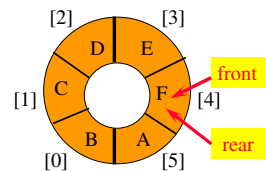
Napunimo red



Napunimo red



Napunimo red



- Poslije niza dodavanja, red je pun, pa je **front = rear**.
- Ne možemo napraviti razliku između praznog reda i punog reda!

Otklanjanje problema

- Ne dozvoliti da se red napuni.
 - Ako dodavanje elementa uzrokuje prepunjavanje, povećati veličinu niza (moguće u C/C++ i Java-i, nije moguće u Pascal-u).
- Definisati Bulovsku promjenljivu **lastOperationIsAddQ**.
 - Svako **AddQ** postavlja ovu promjenljivu na **true**.
 - Svako **DeleteQ** postavlja ovu promjenljivu **false**.
 - Red je prazan ako je **(front == rear) && !lastOperationIsAddQ**
 - Red je pun ako je **(front == rear) && lastOperationIsAddQ**

Otklanjanje problema

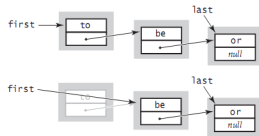
- Definisati cjelobrojnu promjenljivu **size**.
 - Svako **AddQ** odrađuje i **size++**.
 - Svako **DeleteQ** odrađuje i **size--**.
 - Red je prazan ako je **(size == 0)**
 - Red je pun ako je **(size == arrayLength)**
- Performanse su neznatno bolje ako se koristi prva strategija.

Implementacija pomoću liste

save item to return
String item = first.item;

save item to return

first = first.next;



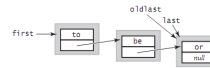
return saved item
return item;

AddQ ili
Enqueue

Implementacija pomoću liste

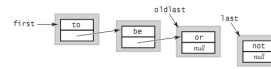
save a link to the last node

Node oldlast = last;



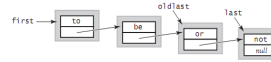
create a new node for the end

Node last = new Node();
last.item = "not";
last.next = null;



link the new node to the end of the list

oldlast.next = last;



DeleteQ ili
Dequeue