PROGRAMIRANJE II

P-07: Linearne strukture podataka (2. dio)



P-06: Linearne strukture podataka

Sadržaj predavanja

- Dvostruko ulančana lista
- Stek
- Red / kružni bafer



Povezane (ulančane) liste

- Povezana (ulančana) lista (eng. linked list)
 - = ulančana implementacija linearne strukture
- dinamička struktura
 - dinamička alokacija
 - pristup elementima je indirektan (pokazivači)
- osnovni element: ČVOR (eng. node)
 - informacioni sadržaj
 - pokazivač(i)

Čvor u jednostruko povezanoj listi



Samoreferišuća struktura = struktura koja posjeduje pokazivač na istu strukturu

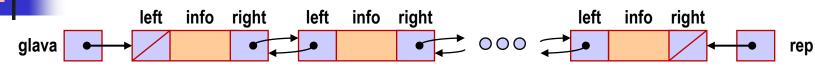
Prema načinu povezanosti

- jednostruko povezane liste
- dvostruko povezane liste

Čvor u dvostruko povezanoj listi







početak i kraj liste:

- uobičajeno postoje dva spoljašnja pokazivača na listu:
 - glava / head (na početak liste)
 - rep / tail (na kraj liste)

čvorovi:

- čvorovi se dinamički alociraju/dealociraju
- svaki čvor ima dva pokazivača:
 - left (na prethodni čvor)
 - right (na sljedeći čvor)
- dvostruki pokazivači omogućavaju lakše kretanje kroz listu (od početka prema kraju i od kraja prema početku)

formiranje liste:

na početku je lista prazna

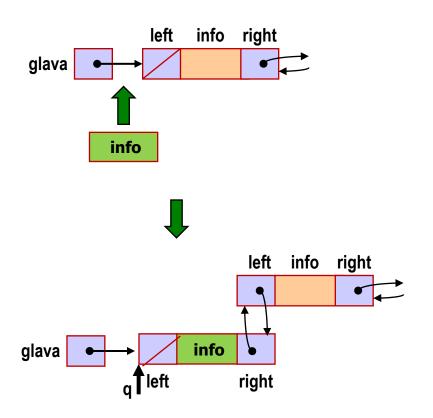
```
NODE *glava = NULL, *rep = NULL;
```

dodavanje prvog čvora u listu

```
glava = rep = (NODE *) malloc(sizeof(NODE));
glava->info = info;
glava->left = glava->right = NULL;
```

- dodavanje novih čvorova
 - add_front(&glava, info)
 - add_back(&rep, info)
 - insert after(&cvor, info)
 - insert_before(&cvor, info)
- brisanje čvorova
 - delete(cvor)
 - delete_front(&glava)
 - delete_back(&rep)

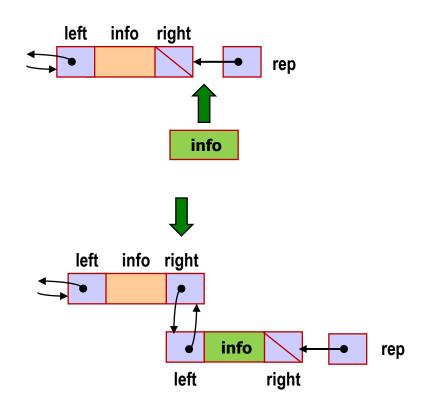
Dodavanje čvora na početak



```
int add front(NODE **glava, int info)
{
   NODE *q = (NODE *) malloc(sizeof(NODE));
   if (q==NULL) return 0;
   q->info = info;
   if (*glava == NULL)
      q->left = q->right = NULL;
      *glava = q;
   else
      q->right = *glava;
      q->left = NULL;
      (*glava)->left = q;
      *glava = q;
   return 1;
```



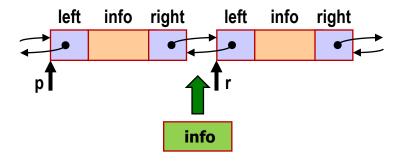
Dodavanje čvora na kraj

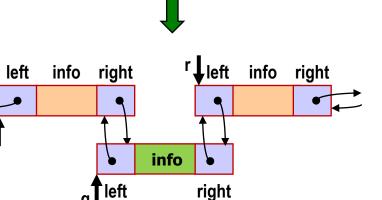


```
int add_back(NODE **rep, int info)
{
   NODE *q = (NODE *) malloc(sizeof(NODE));
   if (q==NULL) return 0;
   q->info = info;
   if (*rep == NULL)
      q->left = q->right = NULL;
      *rep = q;
   else
      q->left = *rep;
      q->right = NULL;
      (*rep)->right = q;
      *rep = a;
   return 1;
```



Ubacivanje čvora iza zadatog čvora

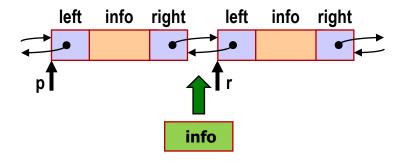


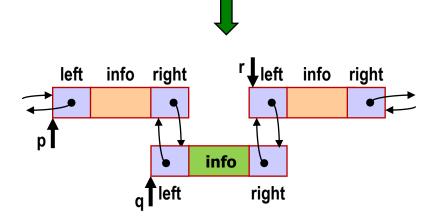


```
int insert_after(NODE *p, int info)
{
   NODE *r = p->right;
   if (r == NULL) return 0;
   NODE *q = (NODE *) malloc(sizeof(NODE));
   if (q==NULL) return 0;
   q->info = info;
   q->right = r; r->left = q;
   q \rightarrow left = p; p \rightarrow right = q;
   return 1;
```



Ubacivanje čvora ispred zadatog čvora





```
int insert_before(NODE *r, int info)
{
   NODE *p = r->left;

   if (p == NULL) return 0;

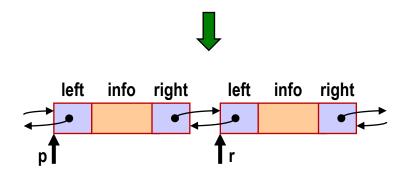
   NODE *q = (NODE *) malloc(sizeof(NODE));
   if (q==NULL) return 0;
   q->info = info;

   q->right = r; r->left = q;
   q->left = p; p->right = q;
   return 1;
}
```



Brisanje zadatog čvora

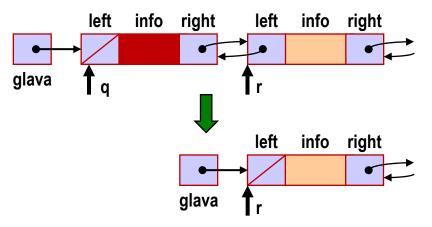




```
int delete_node(NODE *q)
{
    if (q->left && q->right)
    {
        NODE *p = q->left;
        NODE *r = q->right;
        p->right = r;
        r->left = p;
        free(q);
        return 1;
    }
    return 0;
}
```



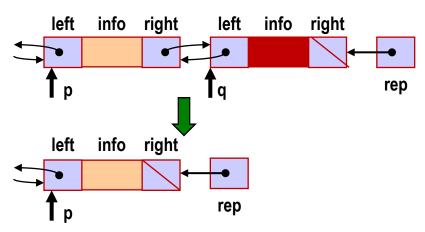
Brisanje početog čvora



```
int delete_front(NODE **glava)
{
   if (*glava==NULL) return 0;

   NODE *q = *glava;
   NODE *r = q->right;
   if (r != NULL) r->left = NULL;
   *glava = r;
   free(q);
   return 1;
}
```

Brisanje posljednjeg čvora



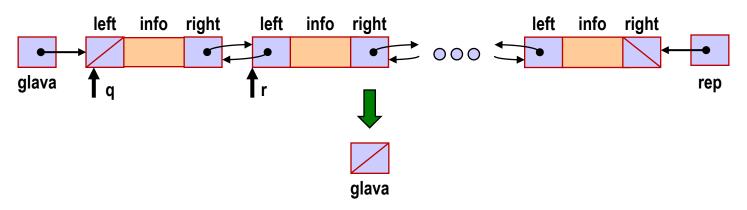
```
int delete_back(NODE **rep)
{
   if (*rep==NULL) return 0;

   NODE *q = *rep;
   NODE *p = q->left;
   if (p != NULL) p->right = NULL;
   *rep = p;
   free(q);
   return 1;
}
```

4

Dvostruko povezana lista

Brisanje liste

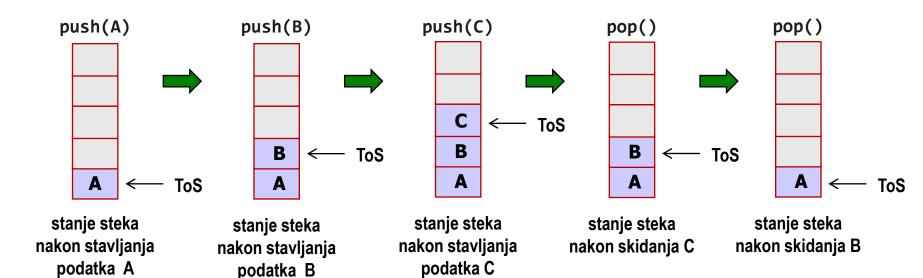


```
int delete_list(NODE **glava)
{
    while (*glava)
    {
        NODE *q = *glava;
        NODE *r = q->right;
        *glava = r;
        free(q);
    }
    return 1;
}
```

```
int delete_list(NODE **glava)
{
   while (delete_front(glava));
   return 1;
}
```

Stek

- STEK = linearna struktura sa LIFO disciplinom pristupa
 - LIFO = Last In First Out (Posljednji unutra prvi napolje)
 - jedan pristupni kraj = VRH STEKA (Top of Stack ToS)
 - operacije sa stekom:
 - push stavljanje na stek
 - pop skidanje sa steka



Sekvencijalni stek

Sekvencijalna reprezentacija steka

- implementacija pomoću niza
- kapacitet steka je ograničen: niz[0] niz[n-1]

podatka A

tos=0

- sadržaj steka: niz[0] niz[tos]
- kontrola pristupa:
 - na stek ne može da se doda novi podatak ako je stek pun (tos=n-1)
 - sa steka ne može da se skine podatak ako je stek prazan (tos=-1)

```
push(A)
                                                      push(B)
                                                                                  pop()
                                                                                                              pop()
niz[3]
                                               niz[3]
                    niz[3]
                                                                           niz[3]
                                                                                                      niz[3]
niz[2]
                    niz[2]
                                               niz[2]
                                                                           niz[2]
                                                                                                      niz[2]
niz[1]
                    niz[1]
                                               niz[1]
                                                                          niz[1]
                                                                                                      niz[1]
                                                              \leftarrowtos
niz[0]
                    niz[0]
                                               niz[0]
                                                                           niz[0]
                                                                                                      niz[0]
                                   \leftarrow tos
                                                                                          \leftarrowtos
     prazan stek
                         stanje steka
                                                    stanje steka
                                                                                stanje steka
                                                                                                           prazan stek
      tos = -1
                       nakon stavljanja
                                                  nakon stavljanja
                                                                              nakon skidanja
                                                                                                          nakon skidanja
```

podatka B

tos=1

typedef struct stek

} STEK;

podatka B

tos=0

<tip> niz[MAX]; int tos;

podatka A

tos=-1



Sekvencijalni stek

Operacije na sekvencijalnom steku

```
/* provjera da li je stek pun */
int isFull(STEK *s)
{
   return s->tos == MAX-1;
}
```

```
/* stavljanje na stek */
int push(STEK *s, <tip> info)
{
   if (isFull(s)) return 0;
   s->niz[++s->tos] = info;
   return 1;
}
```

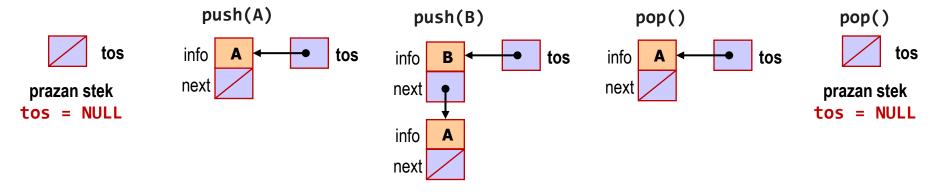
```
/* provjera da li je stek prazan */
int isEmpty(STEK *s)
{
   return s->tos == -1;
}
```

```
/* skidanje sa steka */
int pop(STEK *s, <tip> *info)
{
   if (isEmpty(s)) return 0;
   *info = s->niz[s->tos--];
   return 1;
}
```

4

Ulančani stek

- Ulančana reprezentacija steka
 - implementacija pomoću (jednostruko) povezane liste
 - kontrola pristupa:
 - sa steka ne može da se skine podatak ako je stek prazan (tos=NULL)



```
/* inicijalizacija */
NODE *tos = NULL;
```

```
/* stavljanje na stek */
push(&tos, info);
```

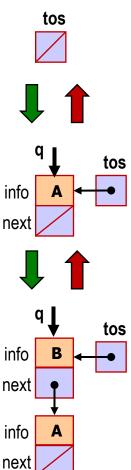
```
/* skidanje sa steka */
pop(&tos, &info);
```



Ulančani stek

Operacije na ulančanom steku

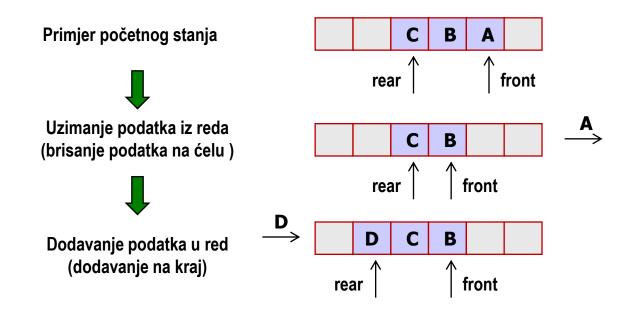
```
/* stavljanje na stek */
int push(NODE **tos, <tip> info)
{
   NODE *q=(NODE*) malloc(sizeof(NODE));
   if (q==NULL) return 0;
   q->info = info;
   q->next = *tos;
   *tos = q;
   return 1;
}
```



```
/* skidanje sa steka */
int pop(NODE **tos, <tip> *info)
{
   if (*tos == NULL) return 0;
   NODE *q = *tos;
   *info = q->info;
   *tos = q->next;
   free(q);
   return 1;
}
```

Red

- RED (Queue) = linearna struktura sa FIFO disciplinom pristupa
 - FIFO = First In First Out (Prvi unutra prvi napolje)
 - dva pristupna kraja: čelo (front) i začelje (rear/back)
 - operacije sa redom:
 - insert/put dodavanje na začelje (na kraj reda)
 - delete/get brisanje/uzimanje iz reda (brisanje na čelu)



Sekvencijalni red

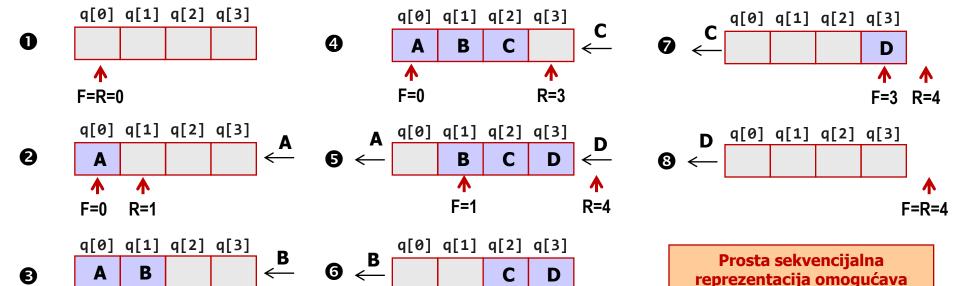
Sekvencijalna reprezentacija reda

implementacija pomoću niza

R=2

F=0

- kapacitet reda je veoma ograničen: niz[0] niz[n-1]
- kontrola pristupa:
 - novi podatak ne može da se doda na kraj reda, ako začelje pokazuje izvan niza (rear=n)
 - iz reda podatak može da se uzme ako je front<rear



F=2

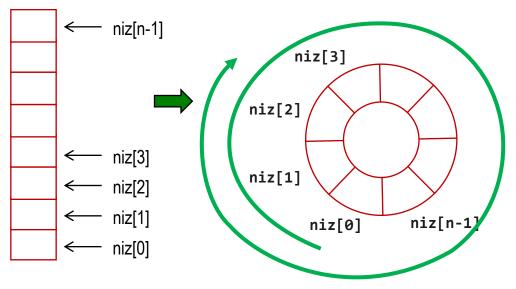
R=4

samo red za jednokratnu upotrebu!!!

4

Sekvencijalni red/Kružni bafer

- Kružni (cirkularni) bafer = kružna sekvencijalna reprezentacija reda
 - elementi niz[0] i niz[n-1] su logički susjedne lokacije



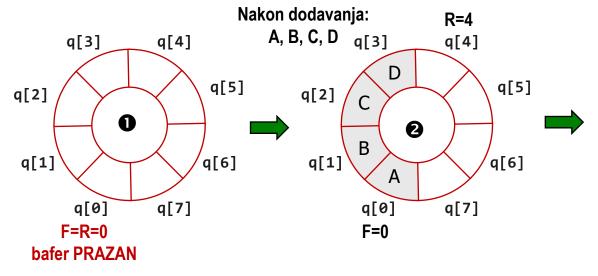
kapacitet kružnog bafera

$$niz[0] - niz[n-1]$$

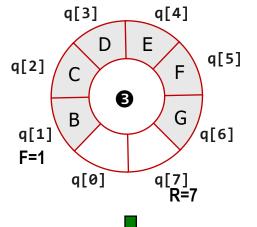
- kontrola pristupa:
 - početak reda front (f)
 - pozicija sa koje se uzima podatak
 - kraj reda rear (r)
 - pozicija na koju se dodaje podatak



Primjer dodavanja u KB:

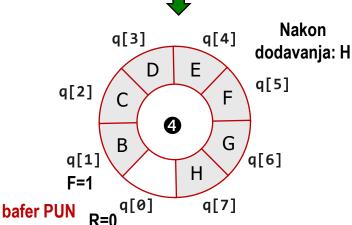


Nakon dodavanja: E, F, G Nakon brisanja: A



Bafer je PUN kad se na kraj ne može dodati novi element Ako bi se dodao novi element, dobili bismo F==R => BAFER PRAZAN

Bafer je pun kad F i R pokazuju na susjedne elemente (R+1)%MAX == F => BAFER PUN



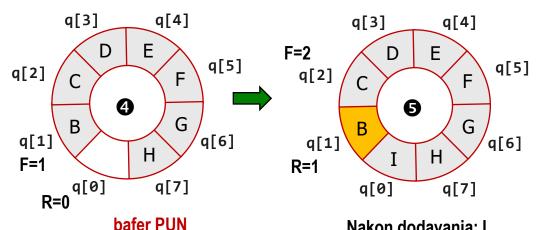


Dva scenarija ako je bafer pun

nije dozvoljeno prepisivanje (prenos bez gubitka informacija) npr. štampanje dokumenta

•novi podatak može da se upiše u bafer tek kad se oslobodi mjesto u baferu (nakon što se F pomjeri) dozvoljeno prepisivanje (prenos sa gubitkom informacija) npr. *streaming*

•novi podatak upisuje se na kraj reda, a početak se pomjera za jedno mjesto (gubi se najmanje značajan podatak u baferu)



Bafer PUN, ali na začelje dodat novi podatak (I), a čelo pomjereno za jedno mjesto (česta realizacija u realnom vremenu da se ne gube posljednji značajni podaci).

Nakon dodavanja: I bafer PUN podatak q[1] je izgubljen



Operacije na cirkularnom sekvencijalnom redu

```
typedef struct kruzniBafer
{
      <tip> niz[MAX];
      int f, r;
} RED;
```

```
/* provjera da li je red pun */
int isFull(RED *kb)
{
   return (kb->r+1) % MAX == kb->f;
}
```

```
/* provjera da li je red prazan */
int isEmpty(RED *kb)
{
   return kb->f == kb->r;
}
```

```
/* brisanje iz reda */
int delete(RED *kb, <tip> *info)
{
    if (isEmpty(kb)) return 0;
    *info = kb->niz[kb->f];
    kb->f = (kb->f + 1) % MAX;
    return 1;
}
```



Dodavanje u kružni bafer

```
/* dodavanje u red bez prepisivanja */
int insertNoRewrite(RED *kb, <tip> info)
{
   if (isFull(kb)) return 0;
   kb->niz[kb->r] = info;
   kb->r = (kb->r + 1) % MAX;
   return 1;
}
```

```
/* dodavanje u red sa prepisivanjem */
int insertRewrite(RED *kb, <tip> info)
{
   if (isFull(kb))
      kb->f = (kb->f + 1) % MAX;
   kb->niz[kb->r] = info;
   kb->r = (kb->r + 1) % MAX;
   return 1;
}
```

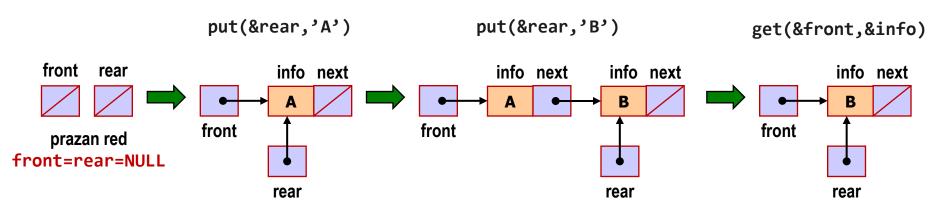
```
/* dodavanje u red */
int insert(RED *kb, <tip> info, int prepis)
{
    if (!isFull(kb) || prepis)
    {
        kb->niz[kb->r] = info;
        kb->r = (kb->r + 1) % MAX;
        if (isEmpty(kb))
            kb->f = (kb->f + 1) % MAX;
        return 1;
    }
    return 0;
}
```



Ulančani red

Ulančana reprezentacija reda

- implementacija pomoću (jednostruko) povezane liste
- kontrola pristupa:
 - podatak se dodaje na kraj liste/reda (rep/rear), a uzima s početka liste/reda (glava/front)



```
/* inicijalizacija */
NODE *front = NULL;
NODE *rear = NULL;
/* stavljanje na kraj reda */
put(&rear, info);
/* uzimanje s pocetka reda */
get(&front, &info);
```

typedef struct node { <tip> info; struct node *next; } NODE;

Ulančani red

Operacije na ulančanom redu

```
/* stavljanje na kraj reda */
int put(NODE **front, NODE **rear, <tip> d)
  NODE *q = (NODE*)calloc(1,sizeof(NODE));
  if (q == NULL) return 0;
 q \rightarrow info = d;
  if (*rear == NULL)
     *front = *rear = q;
  else
     (*rear)->next = q;
     *rear = q;
  }
  return 1;
```

```
/* uzimanje s pocetka reda */
int get(NODE **front, NODE **rear, <tip> *d)
{
   if (*front == NULL) return 0;
   NODE *q = *front;
   *d = q->info;
   *front = q->next;
   if (*front == NULL) *rear = NULL;
   free(q);
   return 1;
}
```