

# Datoteke

# Osnovno o datotekama

Koncept **datoteke** (engl. *file*) **razdvaja upotrebu sadržaja** (podataka) **od njihove organizacije**

Služe za dugotrajno čuvanje podataka, čine ih strukture podataka smeštene u masovnoj memoriji

Prema načinu pristupa podacima, datoteke se dele na:

- **sekvencijalne**
- **direktne** (sa slučajnim pristupom)

Prema organizaciji podataka, datoteke se dele na:

- **sekvencijalne**
- **direktne**
- **indeks-sekvencijalne** (indeksi (heševi) + podaci (zapisi u tabelama))

Prema prirodi podataka koje sadrže, datoteke se dele na:

- **tekstualne**
- **binarne**

# Sistemi sa rad sa datotekama

**Sistem za rad sa datotekama** (engl. *filesystem*) kontroliše kako se čuvaju podaci i kako im se pristupa

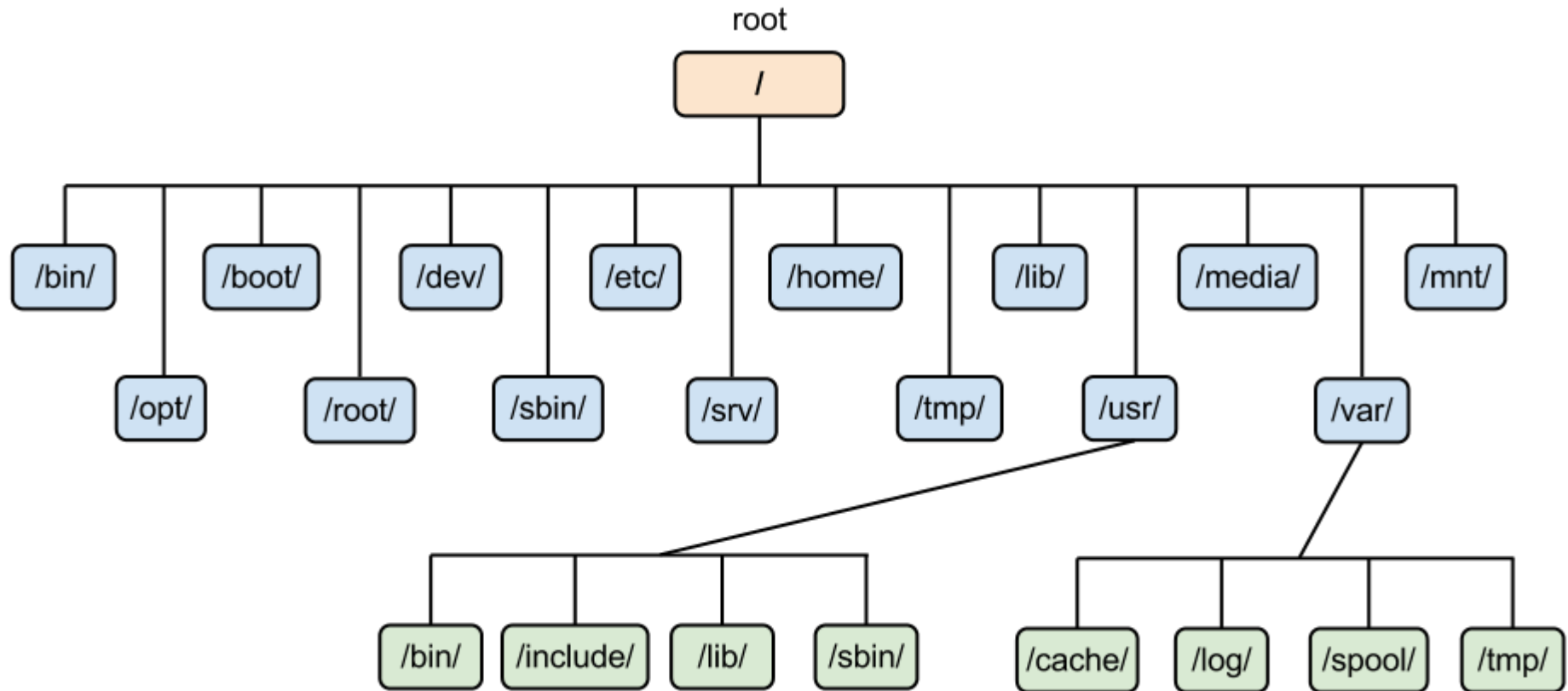
Globalno definiše način na koji računar organizuje, imenuje, čuva i manipuliše datotekama

Bez sistema za rad sa datotekama, podaci zapisani na memorijskom medijumu predstavljali bi jedinstvenu celinu, tj. ne bi mogli da kažemo gde se neka informacija završava, a sledeća počinje

Primeri sistema za rad sa datotekama:

- FAT (FAT16, FAT32), NTFS, ext (2, 3, 4), UDF, ...

# Primer – Linux filesystem (ext)



Izvor: <https://freedompenguin.com/articles/how-to/learning-the-linux-file-system/>

# Tok rada sa datotekama u jeziku C

## 1. Deklarisanje datotečne promenljive

```
FILE *datProm;
```

## 2. Otvaranje datoteke

```
FILE *fopen(const char *nazivDatoteke, const char *rezim);
```

Režimi rada	
“r” / “rt” “rb”	Otvori za čitanje <b>tekstualnu</b> ili <b>binarnu</b> datoteku, pozicioniraj se na početak datoteke. Ako datoteka ne postoji, vraća NULL.
“w” / “wt” “wb”	Otvori za pisanje <b>tekstualnu</b> ili <b>binarnu</b> datoteku, pozicioniraj se na početak datoteke. Gubi se stari zapis. Ako datoteka ne postoji, kreira se nova.
“a” / “at” “ab”	Otvori za dodavanje <b>tekstualnu</b> ili <b>binarnu</b> datoteku, pozicioniraj se na kraj datoteke i omogući dodavanje novih zapisa. Čuva se stari zapis. Ako datoteka ne postoji, kreira se nova.
“r+” / “rt+” ili “rb+” “w+” / “wt+” ili “wb+” “a+” / “at+” ili “ab+”	Čitanje i pisanje od početka. Gubi se stari zapis. Čitanje i pisanje od početka. Gubi se stari zapis. Čitanje i pisanje od kraja. Čuva stari zapis.

# Tok rada sa datotekama u jeziku C

## 3. Čitanje ili pisanje podataka u datoteku

- koriste se različite funkcije u zavisnosti od vrste datoteke
- čitanje do kraja pomeranjem internog pokazivača datoteke:

```
int *feof(FILE *datProm);
```

## 4. Zatvaranje datoteke


```
int fclose(FILE *datProm)
```

# Struktura FILE

Definisana u zaglavlju *stdio.h*

Direktorijum (folder) je samo specijalna vrsta fajla – fajl fajlova

Pruža neophodne informacije o datoteci ili toku koji obavlja ulazne i/ili izlazne operacije, primer iz K&R:

```
typedef struct {  
    short level;  
    short token;  
    short bsize;  
    char fd;   
    unsigned flags;  
    unsigned char hold;  
    unsigned char *buffer;  
    unsigned char *curp;  
    unsigned istemp;  
} FILE;
```

**Deskriptor datoteke** sadrži  
atribute datoteke: naziv, veličina,  
redni brojevi blokova, vreme  
nastanka, izmene, pristupa, ...

# Tekstualne datoteke

Sadržaj se interpretira kao ASCII, čak i kontrolni karakteri

Funkcije za prenos znakova sa konverzijom:

```
int fscanf(FILE *datProm, const char *format [,adresa, ...])
```

```
int fprintf(FILE *datProm, const char *format [,prom, ...])
```

- isto kao i odgovarajuće funkcije za rad sa **stdin** i **stdout**
- navodi se datotečna promenljiva kako bi se znalo odakle se čita, tj. gde se piše

# Tekstualne datoteke

## Funkcije za prenos karaktera (bez konverzije):

Funkcije	
<code>int fgetc(FILE *datProm)</code>	Funkcija koja čita iz tekstualne datoteke jedan karakter koji vraća svojim identifikatorom
<code>int getc(FILE *fajlProm)</code>	Makro koji čita iz tekstualne datoteke jedan karakter koji vraća svojim identifikatorom
<code>int fputc(int znak, FILE *fajlProm)</code>	Funkcija koja upisuje znak u tekstualnu datoteku, dok svojim identifikatorom vraća taj isti znak ili kod greške
<code>int putc(int znak, FILE *fajlProm)</code>	Makro koji upisuje znak u tekstualnu datoteku, dok svojim identifikatorom vraća taj isti znak ili kod greške
<code>char *fgets(char *str, int n, FILE *fajlProm)</code>	Funkcija koja čita iz tekstualne datoteke niz od n-1 znakova ili dok ne naiđe na znak '\0'.
<code>int fputs(const char *str, FILE *fajlProm)</code>	Funkcija koja upisuje u tekstualnu datoteku niz znakova sa '\0' terminatorom

# Tekstualne datoteke – primeri

## Zadatak 1:

Napisati program koji učitava tekst iz tekstualnog fajla i isti ispisa na ekran. Pretpostaviti da u jednom redu tekstualnog fajla može biti maksimalno 255 karaktera.

## Vežba 1:

Proširiti program tako da omogući korisniku unos naziva tekstualnog fajla.

## Vežba 2:

Napisati program koji omogućuje korisniku da unosi tekst sa tastature, koji će se potom čuvati u tekstualnom fajlu sa imenom po izboru korisnika.

## Vežba 3:

Napisati program koji kopira sadržaj jednog tekstualnog fajla u drugi sa imenom po izboru korisnika.

# Tekstualne datoteke – Zadatak I

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>

int main()
{
    FILE *ulaz;
    char nazivDat[31] = "poruka.txt";
    char red[256];

    if ((ulaz = fopen(nazivDat,"r")) == NULL) // Otvaranje datoteke sa proverom prava na citanje (r)
    {
        printf("\nGreska prilikom otvaranja datoteke '%s' za citanje.\n", nazivDat);
        exit(EXIT_FAILURE); // Prevremeni izlaz iz programa
    }

    while (fgets(red, 255, ulaz) != NULL) // Citanje stringova max duzine 255 iz ulazne datoteke
        printf("%s", red);

    printf("\n");

    fclose(ulaz); // Zatvaranje datoteke
    return 0;
}
```

# Binarne datoteke

Sadržaj se interpretira kao  $n$ -torka bitova (najčešće celobrojni umnožak bajta)

Može se tumačiti da je organizovana kao **struct**

Sadržaj binarne datoteke čita se pomoću funkcije:

```
int fread(void *lokacija, int velBlok, int brBlok,  
FILE *datProm)
```

Čita od trenutne pozicije internog pokazivača datoteke označenog sa **datProm**

Čita se **brBlok** blokova, gde je svaki blok veličine **velBlok**

Pročitane vrednosti smeštaju se u memoriju počev od adrese **lokacija**

# Binarne datoteke

U binarnu datoteku se piše pomoću funkcije:

```
int fwrite(void *lokacija, int velBlok, int brBlok,  
FILE *datProm)
```

Piše se od trenutne pozicije internog pokazivača datoteke označenog sa **datProm**

Upisuje se **brBlok** blokova, gde je svaki blok veličine **velBlok**

Vrednosti koje treba upisati u datoteku, čitaju se iz memorije počev od adrese **lokacija**

# Pozicioniranje unutar datoteke

Moguće je manipulirati internim pokazivačem datoteke

Pozicija internog pokazivača saznaje se upotrebom funkcije:

**long ftell(FILE \*datProm)**

Interni pokazivač se na početak datoteke pomera pomoću funkcije:

**void rewind(FILE \*datProm)**

Funkcija za pomeranje internog pokazivača datoteke:

**int fseek(FILE \*datProm, long offset, int reper)**

## Moguće vrednosti parametra *reper*

**SEEK\_SET**

**offset** se računa u odnosu na početak fajla

**SEEK\_CUR**

**offset** se računa u odnosu na trenutnu poziciju internog pokazivača

**SEEK\_END**

**offset** se računa u odnosu na kraj fajla

# Binarne datoteke – primeri

## Zadatak 2:

Napisati program koji upisuje elemente niza sa 10 prirodnih brojeva u binarnu datoteku.

## Zadatak 3:

Napisati program koji čita elemente niza sa 10 prirodnih brojeva iz binarne datoteke (sačuvane u prethodnom primeru).

## Vežba 4:

Napisati program koji vodi evidenciju o polaznicima kursa. Maksimalno ima 40 polaznika. Svaki polaznik opisan je JMBG-om (koji ga jedinstveno identifikuje), imenom, prezimenom i nizom u kojem se čuva informacija o kursevima koje polaže. Prilikom izlaska iz programa, podaci se memorišu u binarnu datoteku. Prilikom pokretanja programa, podaci se učitavaju iz binarne datoteke u niz. Omogućiti korisniku da unosi, briše i modifikuje podatke o polaznicima kursa, kao i da prikaže podatke o svim polaznicima.

# Binarne datoteke – Zadatak 2

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#define VELICINA 10
int main()
{
    int i, niz[VELICINA];
    FILE *izlaz;

    for (i = 0; i < VELICINA; i++)                // Inicijalizacija niza niz[]
        niz[i] = i + 1;

    if ((izlaz = fopen("podaci.dat", "wb")) == NULL) // Otvaranje datoteke u binarnom modu
    {
        fprintf(stderr, "Greska pri otvaranju datoteke.");
        exit(1);
    }

    if (fwrite(niz, sizeof(int), VELICINA, izlaz) != VELICINA) // Ispis niza u datoteku
    {
        fprintf(stderr, "Greska pri ispisu u datoteku.");
        exit(1);
    }

    fclose(izlaz);
    return 0;
}
```

# Binarne datoteke – Zadatak 3

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#define VELICINA 10
int main()
{
    int i, niz[VELICINA];
    FILE *ulaz;
    if ((ulaz = fopen("podaci.dat", "rb")) == NULL) // Otvaranje datoteke za citanje u binarnom modu
    {
        fprintf(stderr, "Greska pri otvaranju datoteke.");
        exit(1);
    }
    if (fread(niz, sizeof(int), VELICINA, ulaz) != VELICINA) // Unos podataka u niz niz[]
    {
        fprintf(stderr, "Greska pri citanju datoteke.");
        exit(1);
    }
    fclose(ulaz);
    puts("Brojevi u datoteci PODACI.DAT su:");
    for (i = 0; i < VELICINA; i++) // Ispis podataka na ekran
        printf("\t%d\n", niz[i]);
    return 0;
}
```

# Strukture podataka

# Tipovi podataka prema C99



Izvor: D. Ivetić, "Strukturirani pristup programiranju/inženjering, algoritmi i programski jezici"

# Tipovi podataka

## Osnovni (skalarni) tipovi

- celi brojevi (označeni, neoznačeni, znakovni)
- realni brojevi (jednostruka/dvostruka preciznost)
- nabrojivi tip
- pokazivači

## Složeni (izvedeni) tipovi

- nizovi (engl. *array*)
- strukture (engl. *record*), polja bitova
- unije (engl. *union*)

## Apstraktni tipovi podataka (engl. *abstract data types*)

# Apstraktni tip podataka

**Apstraktni tip podataka – ATP** (engl. *abstract data type* – ADT) je matematički model u kome se tip podataka definiše na osnovu njegovog **ponašanja** (semantike) **iz tačke gledišta korisnika podataka**, u smislu **skupa mogućih vrednosti, izvodljivih operacija** nad podacima datog tipa i **ponašanja ovih operacija**, uključujući njihovu složenost izračunavanja (engl. **computational complexity**)

Nasuprot njima, **strukture podataka** (engl. *data structures*) predstavljaju **konkretne reprezentacije podataka iz tačke gledišta njihovog realizatora (implementatora)**, a ne korisnika

# Apstraktni tip podataka

ATP se mogu definisati kao **klase objekata** čija je **logika ponašanja** definisana **skupom vrednosti** i **skupom operacija** – analogno algebarskim strukturama u matematici

ATP su teoretski koncept u računarstvu i koriste se u projektovanju i analizi algoritama i strukturama podataka

**Ne odgovaraju direktno** konkretnim konceptima u programskim jezicima

Pojam ATP su predložili Barbara Liskov (MIT) i Stephen Zilles (IBM, Adobe) | 1974.



# Vrste ATP

- **lista** (engl. *list*)
- **stek** (engl. *stack*)
- **red** (engl. *queue*)
- **red sa prioritetom** (engl. *priority queue*)
- **dek** (engl. *double-ended queue – deque*)
- **dek sa prioritetom** (engl. *priority deque*)
- **stablo** (engl. *tree*)
- **graf** (engl. *graph*)
- **mapa, multimapa** (engl. *map, multimap*)
- **skup, multiskup** (engl. *set, multiset*)

# Primer ATP – lista

**Lista** sadrži **prebrojivo mnogo uređenih vrednosti**, pri čemu se svaka vrednost može pojaviti više puta

Može se implementirati putem **polja** (niza) (engl. array) ili **spregnute (povezane) liste** (engl. linked list)

Lista je primer jednostavnog **kontejnera**

Neke od tipičnih operacija sa listama:

- proveravanje da li je lista prazna
- dodavanje elementa u listu
- brisanje elementa iz liste
- ...

# Strukture podataka

**Struktura podataka** je određeni **način organizacije i čuvanja podataka u računaru** koji omogućava **efikasan pristup podacima i izmene podataka**

**Struktura podataka** je skup vrednosti podataka, odnosa između njih, i operacija koja se mogu primeniti nad podacima

**Strukture podataka** mogu da **implementiraju jedan ili više ATP**, kojima se specificiraju moguće operacije nad strukturom i njihova složenost

**Struktura podataka** je **konkretna implementacija** specifikacije određene putem **ATP**

# Strukture podataka

## **Linearne** strukture podataka

- polje (niz)
- spregnuta (povezana) lista
- stek
- red
- dek

## **Nelinearne** strukture podataka

- stablo
- graf

# Linearne strukture podataka

Sve **linearne strukture** imaju **jednodimenzionalno uređenje podataka**

Broj elemenata linearne strukture se naziva njenom **dužinom** i uobičajeno se obeležava sa  **$n$**

Kada je  $n = 0$ , linearna struktura je prazna

Kada je  $n > 0$ , linearna struktura ima elemente

Prvi element **nema prethodnika**, **poslednji element nema sledbenika**, svi ostali elementi imaju **prethodnika i sledbenika**

# Operacije nad linearnim strukturama

- Pristup elementima strukture  $(0, \dots, n-1)$
- Pretraživanje strukture i vraćanje pozicije elementa
- Pristupanje vrednosti pojedinog elementa radi pisanja ili čitanja
- Umetanje novog elementa na proizvoljnu poziciju
- Umetanje novog elementa pre prve pozicije
- Umetanje novog elementa iza poslednje pozicije
- Brisanje elementa
- Brisanje cele strukture
- Pronalaženje prethodnika ili sledbenika posmatranog elementa
- Određivanje dužine strukture
- Spajanje dve ili više struktura u jednu
- Razdvajanje strukture na dve ili više

# Fizička realizacija struktura

## 1. Sekvencijalna fizička realizacija

## 2. Spregnuta fizička realizacija

Strukture u **obe fizičke realizacije mogu da podrže prethodno navedene operacije, ali sa različitim performansama**

- Primer pristupa elementu – polje  $O(1)$ , spregnuta lista  $O(n)$
- Primer dodavanja elementa – polje  $O(n)$ , spregnuta lista  $O(1)$

Za **specifičnu implementaciju** linearne strukture podataka, treba odrediti namenu i podskup operacija koje treba realizovati

Pogotovo treba obratiti pažnju na **izbor fizičke realizacije kod struktura sa specifičnim pravilima pristupa** (stek, red, dek)

# Polje

# Polje (niz)

**Polje ili niz** (engl. *array, vector*) je **linearna struktura podataka** koja se sastoji od **konačno mnogo elemenata istog skalarnog ili strukturnog tipa**

**Svaki element** niza je **jednako dostupan**, i svakom se elementu može **pristupati u proizvoljnom redosledu**

Elementima polja pristupa se pomoću **indeksa**

Polja, u zavisnosti od načina alokacije memorije za njihovo čuvanje, mogu biti **statička** ili **dinamička**

# Vrste polja

**Jednodimenzionalno polje** ili **vektor** (engl. *array, vector*)- za identifikaciju pojedine pozicije u vektoru koristi se indeks (vrednost indeksa u programskom jeziku C uzima vrednosti iz skupa  $0, \dots, n-1$  pri čemu je  $n$  dužina vektora)

**Višedimenzionalno polje – tenzor** (engl. *multidimensional array – tensor*) predstavlja generalizaciju jednodimenzionalnog polja tj. vektora, **dvodimenzionalno** polje se naziva **matrica** (engl. *matrix*)

# Operacije nad poljima

## Proste operacije:

- memorisanje elementa polja (engl. *store*),  $a[i]=m$ ;
- referenciranje/izdvajanje elementa polja (engl. *extract*),  $m=a[i]$ ;

## Složene (kompozitne) operacije:

- dodavanje (engl. *insert*)
- brisanje (engl. *delete*)
- obilazak (engl. *traverse*)
- sortiranje (engl. *sort*)
  - bubble sort, selection sort, quick sort, merge sort...
- traženje (engl. *search*)
  - linearno
  - binarno

# Polje u memoriji

Za smeštanje polja u memoriji se koristi **sekvencijalna reprezentacija**

**Logička struktura i fizička reprezentacija polja se poklapaju**

**Direktno pristupanje elementima polja putem indeksa veoma efikasno -  $O(1)$**

**Brisanje i dodavanje elemenata polja na proizvoljnoj lokaciji neefikasno -  $O(n)$**

# Polje u memoriji

Polje se implementira kao **kontinualni skup susednih memorijskih lokacija**

U **statičkoj memoriji** uvek se **zauzima maksimalna potrebna količina memorije** pa se ona koristi za **smeštanje malih nizova**

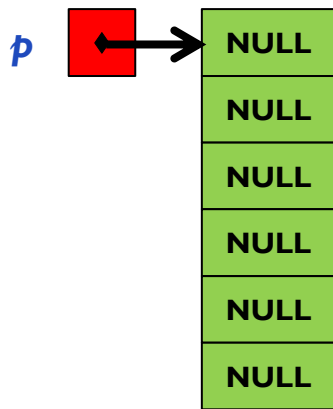
Za **dinamičko kreiranje nizova** tokom **izvršavanja programa** koristimo **gomilu** (engl. *heap*)

# Dinamička matrica u jeziku C

Primer dinamičke matrice:

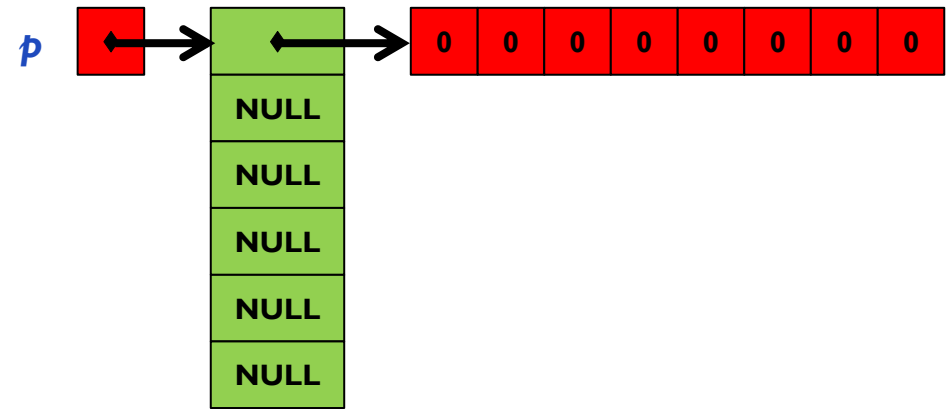
(a) Kreiranje osnove za  $m=6$

```
p = (int**) calloc(m, sizeof (int*));
```



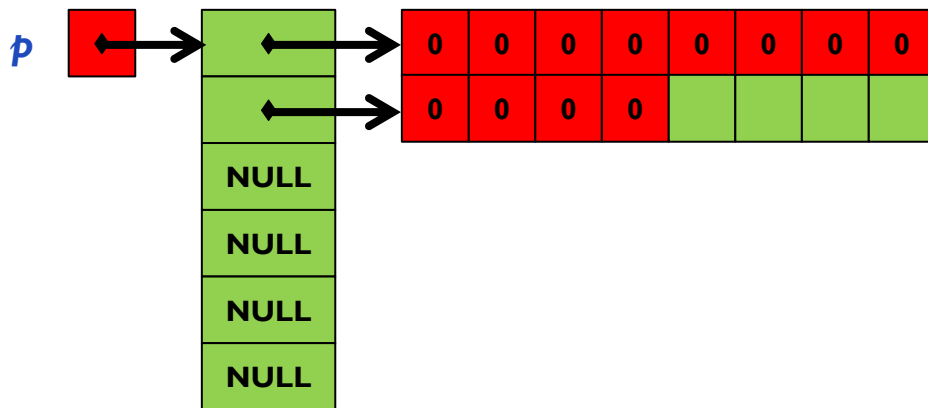
(b) Prva vrsta od  $k1=8$  elemenata

```
p[0] = (int*) calloc(k1, sizeof (int));
```



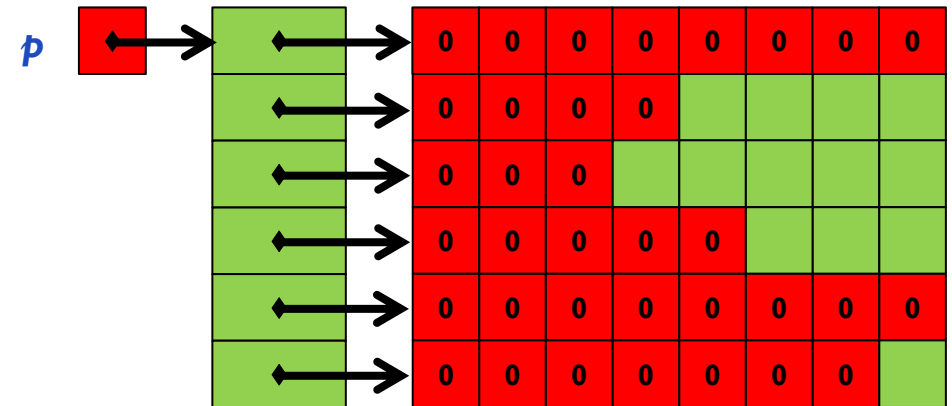
(c) Druga vrsta od  $k2=4$  elementa

```
p[1] = (int*) calloc(k2, sizeof (int));
```



(d)  $m$ -ta vrsta od  $km=7$  elemenata

```
p[m-1] = (int*) calloc(km, sizeof (int));
```



# Dinamička matrica u jeziku C

Moguće definisanje pokazivača na neki drugi pokazivač, do proizvoljne "dubine" - pokazivač na pokazivač na celobrojni podatak:

```
int **p;
```

**Prvi korak u stvaranju dinamičke matrice je alokacija memorije za niz pokazivača:**

```
p = (int**)calloc(m, sizeof(int*));
```

- **p** je statički alociran dvostruki pokazivač u koji će biti smeštena adresa niza pokazivača
- **m je broj vrsta (redova) matrice**
- svaki pokazivač u alociranom nizu pokazivača će ukazivati na jedan niz elemenata koji će predstavljati vrste (redove) matrice
- **p** mora biti dvostruki pokazivač - pristup elementu matrice ( $p[i][j]$ ) - mora se prvo odrediti adresa  $i$ -te vrste i pristupiti  $i$ -tom pokazivaču u nizu pokazivača, a zatim odrediti adresa  $j$ -tog elementa u nizu elemenata  $i$  pristupiti tom elementu:

```
p[i][j] isto što i: *(* (p+i)+j)
```

# Dinamička matrica u jeziku C

**Drugi korak u stvaranju dinamičke matrice je alokacija vrsta matrice:**

```
for (i=0; i<m; i++)    // *(p+i) == p[i]
    *(p+i)= (int*)calloc(n, sizeof(int));
```

- u svakoj iteraciji petlje se alocira prostor za jednu vrstu matrice
- alocirani nizovi, koji predstavljaju vrste matrice, ne moraju biti fizički susedni u memoriji, već mogu biti razbacani bilo gde

**Uništavanje (dealociranje) matrice se radi u obrnutom redosledu od redosleda kreiranja**

- prvo se dealociraju nizovi koji predstavljaju vrste, a zatim niz pokazivača na vrste

```
for (i=0; i<m; i++)
    free (p[i]);    // isto što i free(*(p+i))
free (p);
```

# Dinamička matrica – primer

Dinamička kvadratna matrica dimenzija  $n \times n$  popunjena pseudoslučajnim brojevima u opsegu  $[0, 9]$ :

```
printf("N=");
scanf("%d", &n) ;
// alocira se memorija za n pokazivaca na vrste
a = (int**)calloc(n, sizeof(int*));
for (i = 0; i < n; i++) {
    // alocira se memorija za n elem. vrste koji su tipa int
    *(a+i) = (int*)calloc(n, sizeof(int)); // *(a+i) == a[i]
    for (j = 0; j < n; j++){
        (*(a+i)+j) = rand()/((double)RAND_MAX+1)*10;
    }
    // (*(a+i)+j) == a[i][j]
    // rand() i RAND_MAX su iz stdlib.h
}
```

# Dinamička matrica - primer

Primer ispisivanja sadržaja matrice, vrstu po vrstu

Nakon svake iteracije spoljne petlje se u post-uslovu odštampa znak za novi red:

```
for (i=0; i<n; printf("\n"), i++)  
    for (j=0; j<n; j++)  
        printf("%d ", *((*(a+i)+j));
```

Šta radi sledeći kod?

```
for (i=n-1; i>=0; i--)  
    printf("%d ", *((*(a+i)+n-1-i));
```

# Dinamička matrica

Uzmimo primer kvadratne matrice za  $n = 4$ :

Izraz  $*(*(\mathbf{a+i})+\mathbf{n-l-i})$  za  $i = 3$  postaje:

$*(\mathbf{a + 3})$  isto kao  $\mathbf{a[3]}$

$*(*(\mathbf{a + 3}) + 4 - 1 - 3)$  isto kao  $\mathbf{a[3][0]}$

dok za  $i = 1$  postaje:

$*(\mathbf{a + 1})$  isto kao  $\mathbf{a[1]}$

$*(*(\mathbf{a + 1}) + 4 - 1 - 1)$  isto kao  $\mathbf{a[1][2]}$

Odgovor:

**Prikazuje elemente na sporednoj dijagonali matrice!**

# Polje – rezime

**Prednost** polja kao linearne strukture podataka je **podudaranje fizičke i logičke strukture**, kao i **linearna adresna funkcija – pristup slučajnim elementima u konstantnom vremenu putem indeksiranja**

**Nedostatak** polja su **kompleksne operacije umetanja i brisanja elementa na proizvoljnom mestu**, operacija **promene veličine polja je skupa**

Navedeni nedostaci se mogu prevazići **spregnutom realizacijom** uz odgovarajuću cenu – nema besplatnog ručka!

# Spregnuta lista

# Spregnute strukture podataka

Kod **sekvencijalne fizičke realizacije linearne strukture podataka uzastopni elementi su susedni u memoriji**

Kod **spregnute fizičke realizacije linearne strukture podataka uzastopni elementi mogu biti bilo gde u memoriji**

**Logički linearni poredak se održava tako što elementi liste sadrže eksplicitnu adresu narednog elementa**

# Samoupućujuća struktura – čvor

Često je pogodnije da se elementi urede na proizvoljan način pa da se povežu, nego da se fizički poređaju u sekvencu

**Struktura koja sadrži pokazivač na objekat istog tipa kao što je ona sama naziva se samoupućujuća ili samoreferencirajuća (engl. self-referencing) struktura podataka**

**Samoupućujuća struktura podataka pod nazivom čvor predstavlja osnovu za realizaciju spregnute liste**

Upotrebom samoupućujuće strukture mogu se realizovati različite linearne i nelinearne strukture (red, stek, dek, stablo, graf)

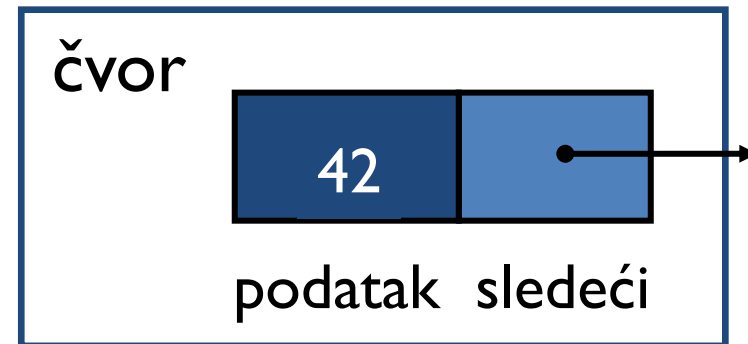
# Samoupućujuća struktura – čvor

Svaki **čvor** sadrži dva polja:

- **podatak** – pamti **element liste** (skalarnog ili strukturnog tipa)
- **sledeći** – pamti **adresu sledećeg čvora**

Struktura čvor sa celobrojnim info poljem u jeziku C:

```
typedef struct cvor {
    int podatak;
    struct cvor *sledeci;
} tCvor;
```



Listi se pristupa preko eksternog pokazivača *start* koji ukazuje na prvi element liste koji se naziva i **glava** (engl. *head*) liste

Poslednji element liste kao link sadrži specijalnu vrednost **NULL** koja nije validna adresa

# Spregnuta lista

**Zajedničko za spregnute liste i polja je da čuvaju linearne kolekcije podataka**

**Osobine polja** proizilaze iz njegove **strategije alokacije memorije** za elemente u vidu **jednog bloka** memorije

**Spregnute liste** koriste sasvim drugačiji pristup – **memorija se alocira za svaki element posebno i samo kada je to neophodno**

**Spregnute liste** su **pogodne** za upotrebu u situacijama kada **količina podataka** koja se treba čuvati u strukturi **nije predvidljiva**

# Spregnuta lista

Spregnute liste su **dinamičke strukture** tako da se njihova **dužina može povećavati i smanjivati po potrebi**

Svaki od čvorova **ne mora nužno da se fizički u memoriji nalazi pored svojih suseda**

Spregnute liste mogu se držati u **uređenju** tako što se **čvorovi dodaju ili brišu na odgovarajućim mestima u listi**

# Vrste spregnutih listi

- jednostruko spregnute liste ili jednosmerne (engl. *singly linked lists*)
- dvostruko spregnute liste ili dvosmerne (engl. *doubly linked lists*)
- necirkularne (engl. *noncircular*)
- cirkularne ili kružne (engl. *circular*)
- sa zaglavljem (engl. *with header*)
- bez zaglavlja (engl. *without header*)
- uređene (sortirane) (engl. *sorted*)
- neuređene (nesortirane) (engl. *unsorted*)

# Operacije sa spregnutim listama

- traženje elementa u listi
- dodavanje elementa u listu
- brisanje elementa iz iste
- obilazak liste
- kopiranje liste
- spajanje (konkatenacija) listi
- cepanje liste
- ...

# Jednostruko spregnuta lista

Jednostruko spregnuta lista se definiše kao uređeni par:

$$\mathbf{P} = (\mathbf{S}(\mathbf{P}), \mathbf{r}(\mathbf{P}))$$

sa sledećim osobinama:

- struktura je linearna
- dozvoljen je pristup svakom elementu
- moguće je ukloniti bilo koji element
- dozvoljeno je dodati element na bilo kojoj poziciji

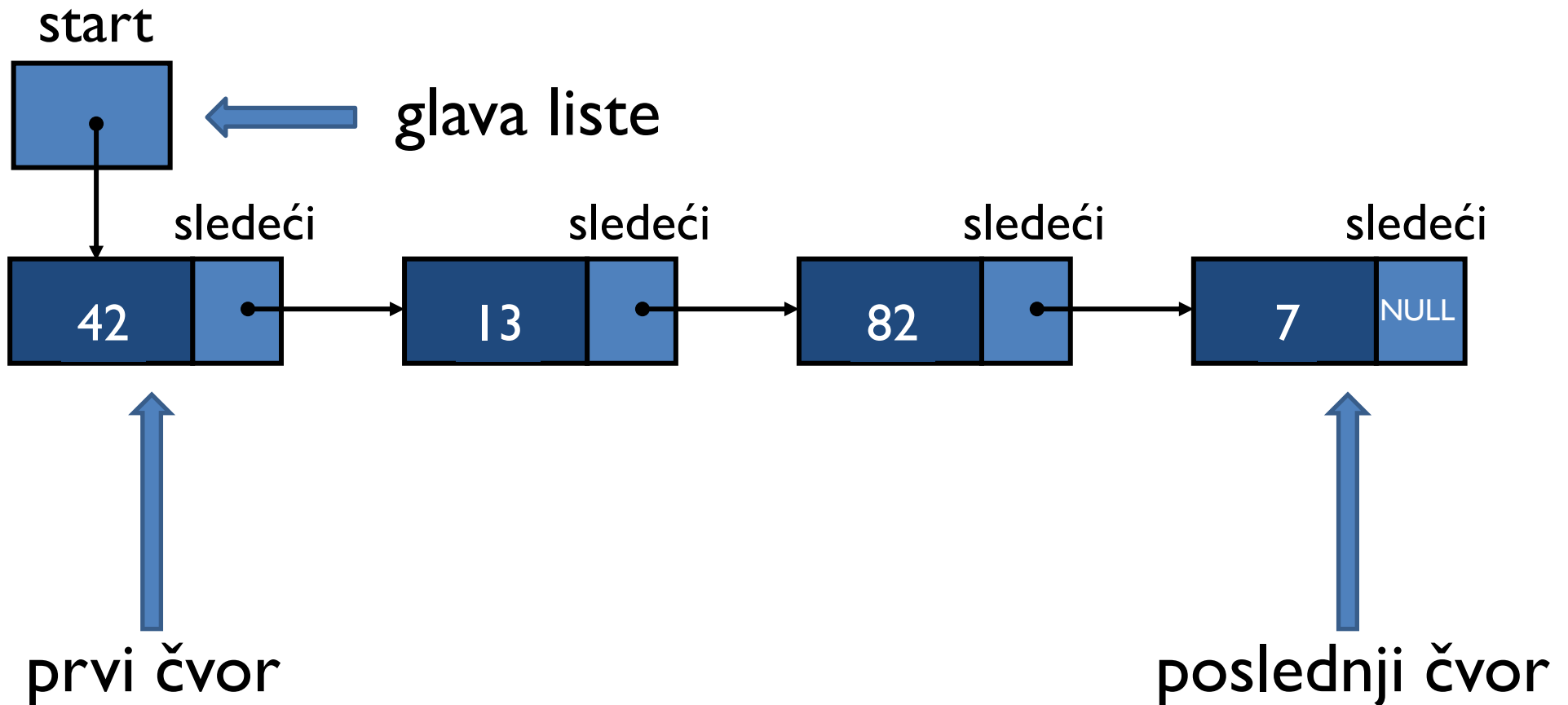
# Jednostruko spregnuta lista

**Jednostruko spregnuta lista je skup čvorova povezanih pokazivačima u jednom smeru**

**Svaki čvor je strukturna promenljiva koja sadrži član koji pokazuje unapred**

**Spregnuta lista može da sadrži promenljivi broj čvorova, što je jedna od osnovnih prednosti spregnutih struktura**

# Primer jednostruko spregnute liste



# Tipične operacije

Tipične operacije sa jednostruko spregnutom listom su:

- 1) inicijalizacija liste**
- 2) dodavanje novog elementa**
- 3) obilazak liste (prikaz svih elemenata iz liste)**
- 4) brisanje elementa iz liste**
- 5) brisanje liste**

# Inicijalizacija liste

Inicijalizacija liste predstavlja postavljanje glave liste na NULL

Kada glava liste ima vrednost NULL znači da je lista prazna

```
*glava = NULL;
```

start



glava liste

# Dodavanje novog elementa

Primer dodavanja novog elementa na kraj liste:

1. Formira se struktura tipa **tCvor** i pokazivač **novi**:

```
novi = (tCvor*)malloc(sizeof(tCvor));
```

2. Popunjavaju se polja novog čvora:

```
novi->podatak = 17;
```

```
novi->sledeci = NULL;
```

3. Ako je lista prazna, tada se novi element ubacuje kao prvi element liste:

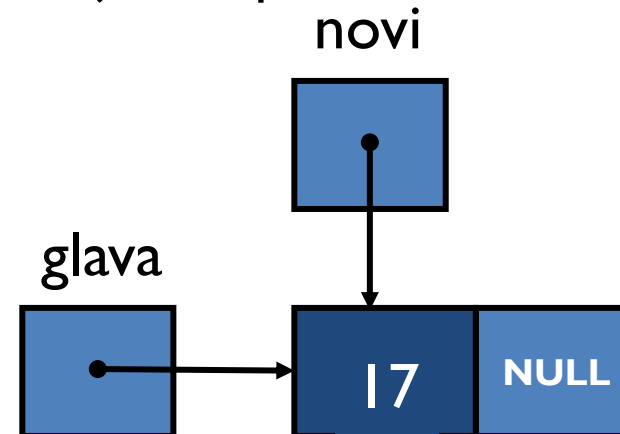
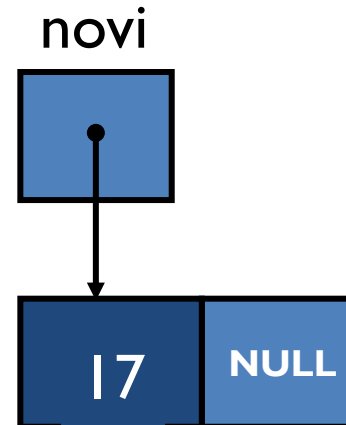
```
if(glava == NULL)
```

```
{
```

```
    glava = novi;
```

```
    return;
```

```
}
```



# Dodavanje novog elementa

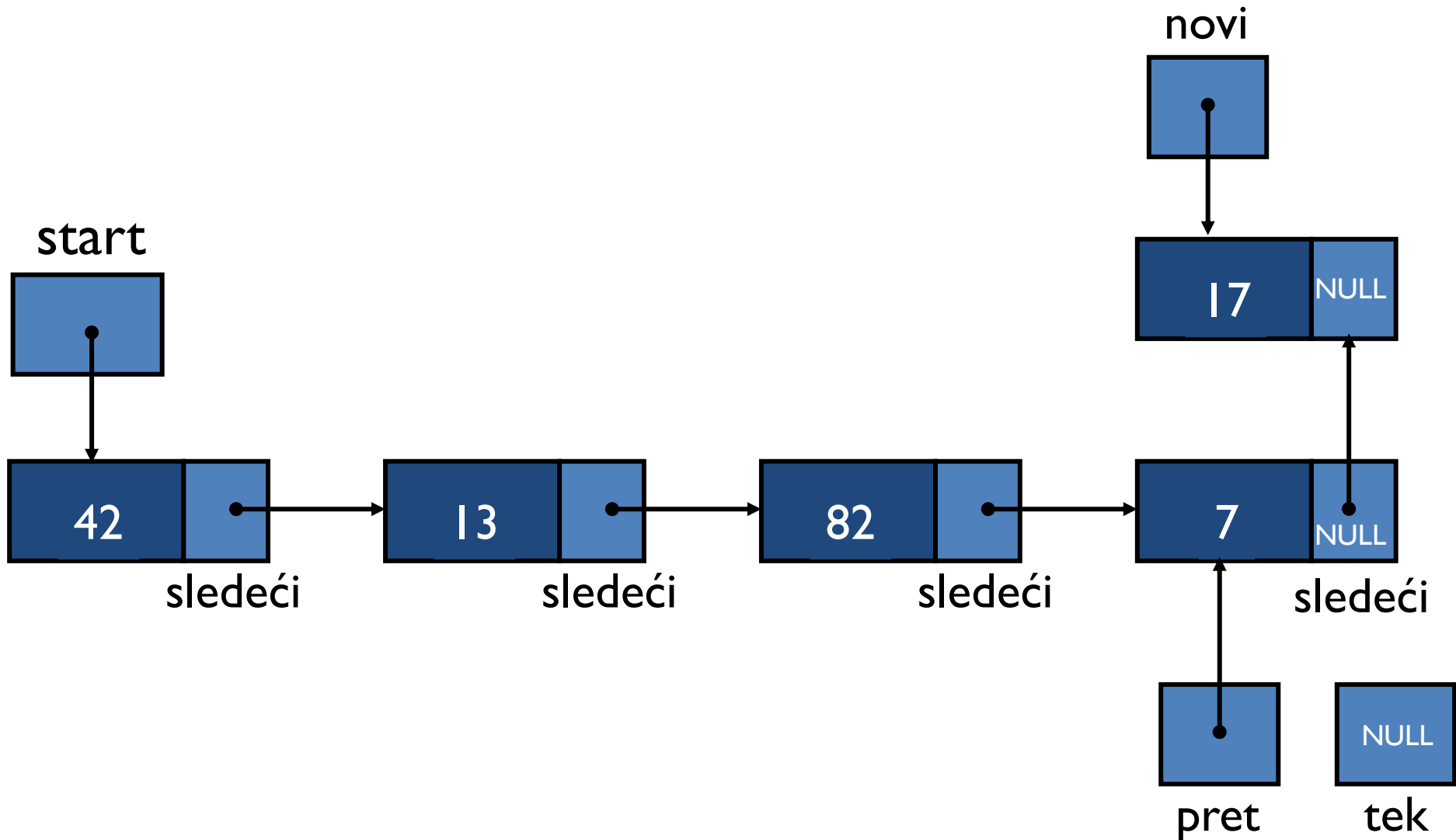
4. Ako lista već postoji, preskoćiće se if iz tačke 3 i dodavanje čvora će se obaviti na sledeći način:

```
tek = glava;  
pret = glava;  
while(tek != NULL)  
{  
    pret = tek;  
    tek = tek->sledeci;  
}  
pret->sledeci = novi;
```

Nakon prolaska kroz while ciklus **tek** ne pokazuje ni na šta, a **pret** koji ga je "pratio" pokazivaće na poslednji čvor u listi

5. Nakon **pret->sledeci = novi;** novi čvor će biti povezan kao poslednji element u spregnutoj listi

# Dodavanje novog elementa



# Obilazak spregnute liste

Obilazak liste predstavlja prikazivanje svih elemenata iz liste

Ako je `glava==NULL` znači da je lista prazna i nemamo šta prikazati

Ako lista nije prazna, novim pokazivačem polazi se od prvog sloga liste (`tek=glava`) i dok se ne dođe do kraja liste (`tek==NULL`) prikazuju se slogovi liste.

```
tek = glava;
```

```
while (tek != NULL) {
```

```
    printf(" %d ", tek->podatak);
```

```
    tek = tek->sledeci; //prelazak na sledeci
```

```
}
```

# Brisanje elementa iz spregnute liste

**Brisanje** elementa iz liste realizuje se tako što se **element prvo mora pronaći** (vrši se traženje elementa u listi)

**Traženje elementa** liste može se realizovati sledećim kodom:

```
tek = glava;
pret = glava;
while(tek != NULL && (tek->podatak != a))
{
    pret = tek;
    tek = tek->sledeci;
}
```

**Razlikujemo dva slučaja brisanja:**

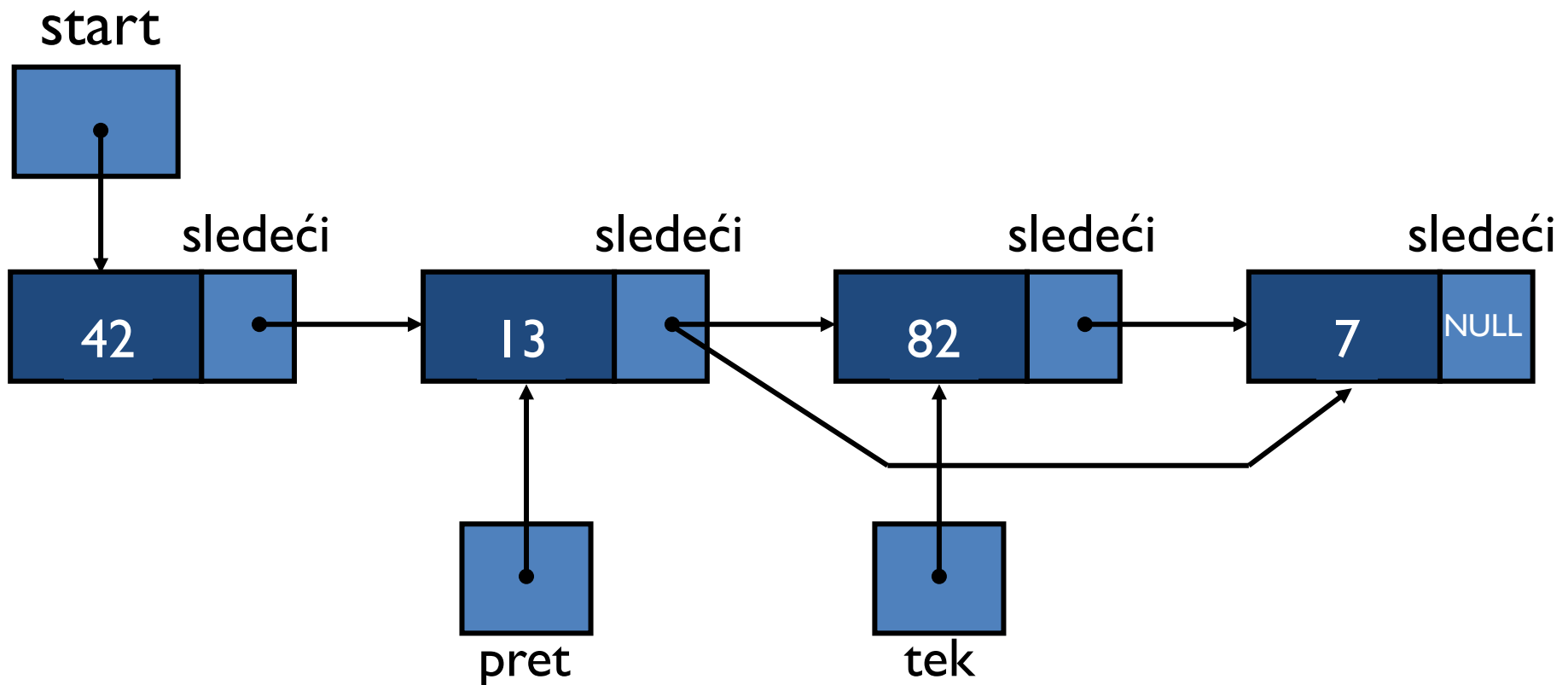
- a) čvor koji se briše nije prvi element liste
- b) čvor koji se briše jeste prvi element liste

# Brisanje elementa iz spregnute liste

a) čvor koji se briše nije prvi element liste

**pret->sledeci=tek->sledeci;**

**tek->sledeci=NULL;**

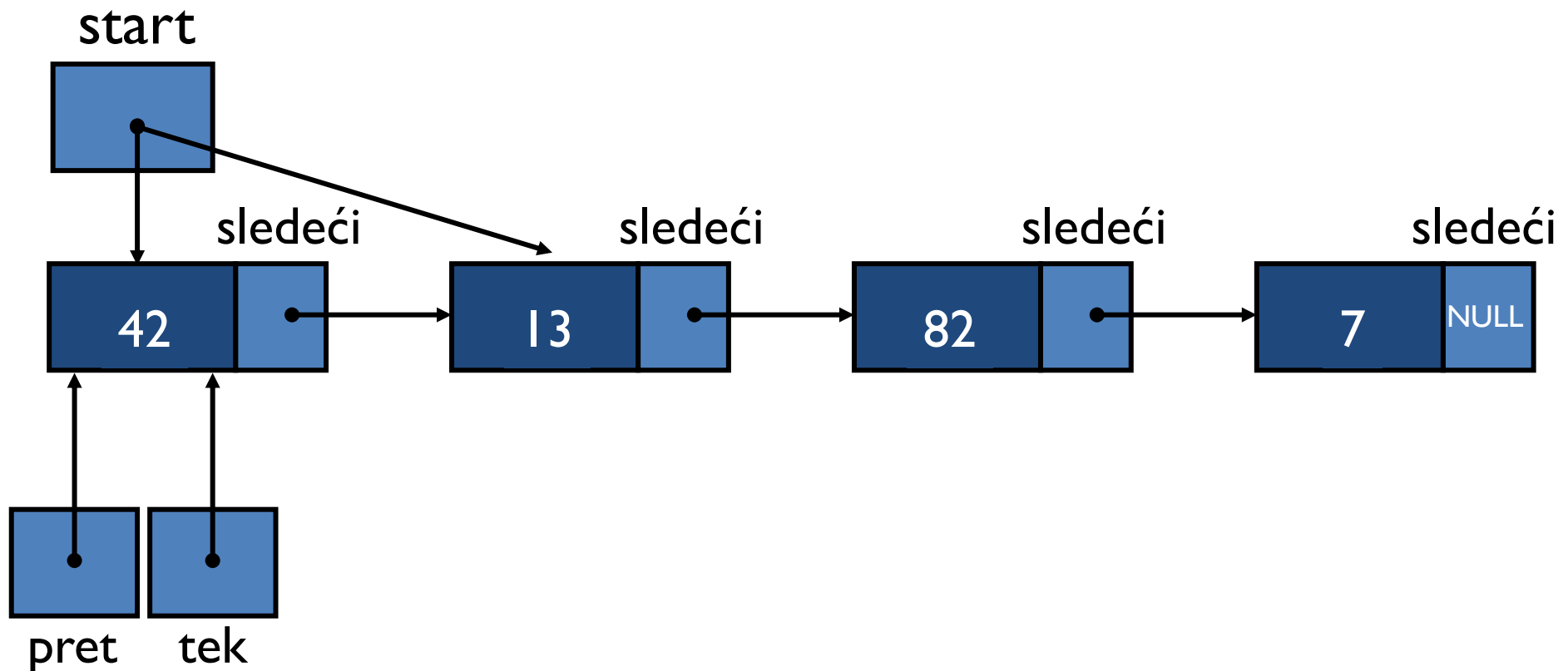


# Brisanje elementa iz spregnute liste

b) čvor koji se briše jeste prvi element liste

```
glava = tek->sledeci;
```

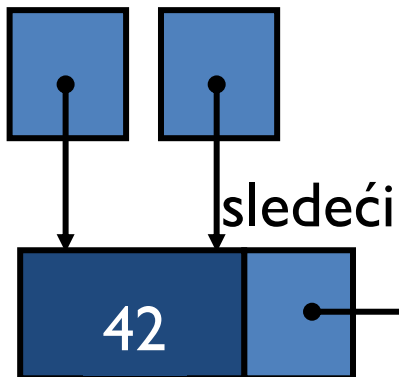
```
tek->sledeci=NULL;
```



# Brisanje liste

```
while(glava!=NULL)
{
    tek = glava;
    glava = tek->sledeci;
    free(tek);
}
```

1. start tek



2. start tek

