Algoritmi i strukture podataka 2. blic – zadaci za vježbu skupljeni iz bliceva od prijašnjih godina

ak. god. 2007/08

by majah

1. Rekurzija

Prvi primjer

Što će se ispisati izvođenjem sljedećeg programskog odječka?

```
void f( int n ) {
    if( n == 2 ) return;
    if( n == 5 ) return;
    f(n-2);
    printf("%d", n);
}
int main() {
    f(9);
    return 1;
}
```

Ispisuje se 7 9

Drugi primjer

Koja od sljedećih funkcija računa N-ti član aritmetičkog niza:

```
a)
long aniz(long a0, long d, long n) {
     if (n \ge 0) return a0;
     else return d + aniz(a0, d, n-1);
b)
long aniz(long a0, long d, long n) {
     if (n == 0) return a0;
    else return d + aniz(a0, d, n+1);
    }
long aniz(long a0, long d, long n) {
     if (n == 0) return a0;
     else return d + aniz(a0, d, n);
    }
d)
long aniz(long a0, long d, long n) {
     return d + aniz(a0, d, n-1);
   }
```

e) long aniz(long a0, long d, long n) {

```
if (n == 0) return a0;
else return d + aniz(a0, d, n-1);
}
```

Treći primjer

Što će se ispisati sljedećom funkcijom:

```
void f(int x) {
  if (x > 3) return;
  f (x-1);
  printf ("%d ", x);
}
```

ako je poziv funkcije

f(2);

- a) -3 -2 -1 0 1 2
- b) 1 0 -1 -2 -3 -4 ... sve dok se ne prepuni stog
- c) prepunit će se stog prije bilo kakvog ispisa
- d) ništa, funkcija se odmah vraća u pozivajući program
- e) $2 \ 0 \ -1 \ -2 \ -3 \ -4 \dots$ sve dok se ne prepuni stog

SORT-01

A posteriori analiza pokazala je da na nekom računalu sortiranje polja od 10000 elemenata algoritmom Selection Sort traje otprilike 1 sekundu. Kolika je realna procjena za vrijeme sortiranja dvostruko duljeg polja od 20000 elemenata na istom računalu istim algoritmom?

- a) Više od 1 sekunde, no manje od 2 sekunde.
- b) Otprilike 2 sekunde.
- c) Više od 2 sekunde no manje od 4 sekunde.
- d) Otprilike 4 sekunde.
- e) Više od 4 sekunde no manje od 8 sekundi.

SORT-02

A posteriori analiza pokazala je da na nekom računalu sortiranje polja od 100000 elemenata algoritmom Merge Sort traje u prosjeku 1 sekundu. Kolika je realna procjena za vrijeme sortiranja dvostruko duljeg polja od 200000 elemenata na istom računalu istim algoritmom?

- a) Otprilike 1 sekundu.
- b) Više od 1 sekunde no znatno manje od 2 sekunde.
- c) Otprilike 2 sekunde.
- d) Više od 2 sekunde no znatno manje od 4 sekunde.
- e) Barem 4 sekunde.

SORT-03

Apriorne ocjene za vrijeme sortiranja polja od *n* elemenata algoritmom Quick Sort glase:

- a) $\Theta(n \log n)$ u prosječnom i u najgorem slučaju.
- b) $\Theta(n \log n)$ u prosječnom slučaju, $\Theta(n^2)$ u najgorem slučaju.
- c) $\Theta(n^2)$ u prosječnom i u najgorem slučaju.
- d) $\Theta(n \log n)$ u prosječnom slučaju, $\Theta(n^{3/2})$ u najgorem slučaju.
- e) $\Theta(n^{3/2})$ u prosječnom i u najgorem slučaju.

SORT-04

Polje: 17 31 45 43 11 24 8 uzlazno sortiramo algoritmom Quick Sort. Stožer se bira kao medijan između tri elementa koji se nalaze na početku, kraju odnosno sredini polja. Odredite medijan koji će biti izabran u prvom koraku algoritma.

- a) 8
- b) 24
- c) <u>17</u>
- d) 43
- e) ni jedan od ponuđenih

SORT-05

Polje [17 31 3 43 11 24 8] uzlazno sortiramo algoritmom Quick Sort. Stožer je početni element polja. Odredite dva pod-polja koja će nakon prvog koraka algoritma biti podvrgnuta rekurzivnim pozivima istog algoritma.

- a) Prazno polje, [31 43 11 24 8]
- b) [31 3 43], [11 24 8]
- c) [3 11 8], [31 43 24]
- d) [3 8 11], [24 31 43]
- e) [8 3 11], [43 24 31]

SORT-06

Polje [17 31 3 43 11 24 8] uzlazno sortiramo algoritmom Shell Sort, uz primjenu inkrementalnog slijeda brojeva: 3 > 2 > 1. Odredite izgled polja nakon prve faze Shell Sort-a, dakle nakon provedenog 3-subsorta.

- a) [8 11 3 17 31 24 43]
- b) [3 8 11 17 24 31 43]
- c) [11 24 3 43 17 31 8]
- d) [3 24 8 31 11 43 17]
- e) [8 31 3 17 11 24 43]

STOG-01

Koja od sljedećih nizova naredbi u pseudokodu će zamijeniti vrijednost varijabli A i B pomoću stoga:

```
a) stavi(A); stavi(B); skini(A); skini(B);
```

```
b) stavi(A); skini(B);
c) stavi(B); skini(A);
d) stavi(A); stavi(Pom); stavi(B); stavi(Pom); skini(A); stavi(Pom); skini(B);
e) stavi(A); skini(B); stavi(B); skini(A);
```

STOG-02

Na stog prikazan poljem pohranjuju se samo cijeli brojevi. Prototip funkcije za skidanje cijelog broja sa stoga je (funkcija vraća 0 ili 1, ovisno o tome da li se zapis uspio skinuti s vrha stoga):

```
a) int skini(int stavka, int stog[], int *vrhStog);
b) int skini(int *stavka, int stog[], int *vrhStog);
c) int skini(float stavka, float stog[], int vrhStog);
d) int *skini(int *stavka, int stog[], int vrhStog);
e) void *skini(int *stavka, int stog[], int n, int *vrhStog);
```

STOG-03

Složenost funkcije

```
int dodaj (zapis stavka, zapis stog[], int n, int *vrh) {
  if (*vrh >= n-1) return 0;
    (*vrh)++;
  stog [*vrh] = stavka;
  return 1;
}
je:
```

- a) O(n)
- b) O(log n)
- c) složenost ovisi o veličini zapisa stavke, pa se ne može jednoznačno odrediti
- d) O(1)
- e) $O(log_2 n)$

STOG-04

Ako je stog realiziran cjelobrojnim poljem od n elemenata, kolika je apriorna složenost skidanja SVIH elemenata sa stoga:

```
a) O(1)
```

- b) O(n)
- c) $O(n^2)$
- d) $O(log_2n)$
- e) ovisi o operacijskom sustavu

STOG-05

Ako fukcija stavljanja na stog vraća 1 u slučaju uspjeha a 0 u slučaju neuspjeha i ima prototip

```
int push (int element);
```

a funkcija skidanja sa stoga vraća vrijednost elementa s vrha ili -1 ako je stog prazan i ima prototip

```
int pop ();
```

što će biti na stogu nakon obavljanja sljedeće naredbe, uz pretpostavku da je stog bio prazan i da stog raste s lijeva na desno:

```
push (push (pop()));
```

- a) 11
- b) <u>-11</u>
- c) 1
- d) 0
- e) stog će biti prazan

STOG-06

Funkcija za dodavanje elementa na stoga realiziran listom glasi:

```
atom *novi;
         novi->element = element;
         novi->sljed = vrh;
         return novi;
    }
c)
int dodaj (atom *vrh, int element) {
         atom *novi;
         if ((novi = (atom *) malloc(sizeof(atom))) != NULL) {
              novi->element = element;
              novi->sljed = vrh;
              return 1
          }
         else
                return 0;
    }
d)
atom *dodaj (atom *vrh, int element) {
         atom *novi;
         if ((novi = (atom *) malloc(sizeof(atom))) != NULL) {
              novi = element;
         }
      return novi;
e)
int dodaj (atom *vrh, int element) {
         atom *novi;
         if ((novi = (atom *) malloc(sizeof(atom))) != NULL) {
              novi = element;
              return 1
         else
               return 0;
    }
```

RED-01

Ukoliko je ulaz = 1, a izlaz=4, koliko ima elemenata u redu realiziranom pomoću cirkularnog polja, ako je veličina polja 10 (pretpostavite da ulaz pokazuje na prvi prazan element, dok izlaz pokazuje na prvi stavljeni element)?

- a) <u>7</u>
- b) 6
- c) 3
- d) 5
- e) ne može se odrediti

RED-02

Neka je na sljedeći način napisana funkcija koja skida element tipa tip iz reda realiziranog cikličkim poljem:

Koja je od sljedećih tvrdnji lažna?

- a) Složenost funkcije je O(1).
- b) Funkcija vraća 0, ako se iz reda može skinuti točno jedan element.
- c) Za poziv funkcije, kada u redu postoji barem jedan zapis koji se može skinuti iz reda, funkcija vraća
- d) Funkcija vraća 1, ako je zapis uspješno skinut iz reda.
- e) Za poziv funkcije, kada je red prazan, funkcija vraća 0.

RED-03

U red realiziran jednostruko povezanom listom pohranjuju se zapisi koji sadrže cijele brojeve. Prototip funkcije za skidanje zapisa iz tako realiziranog reda je (funkcija vraća 1 ili 0, ovisno o tome je li zapis uspješno skinut iz reda):

```
    a) int skini (cvor **ulaz, cvor **izlaz, int element);
    b) int skini (cvor **ulaz, cvor **izlaz, int *element);
    c) void skini (cvor **ulaz, cvor **izlaz, int *element);
    d) int skini (cvor *ulaz, cvor **izlaz, int element);
    e) int skini (cvor *ulaz, cvor **izlaz, int *element);
```

PITANJA S FORUMA:

STOG:

-naći točnu tvrdnju-4 su jako glupe, točna je: Da bi se pristupilo elementu na dnu stoga, treba se maknuti sve sa vrha

- -dva programčića sa stogom (treba samo znati kako rade funkcije dodaj i skini)
- Imamo funkcije int push(int elem) i int pull() koje rade sa stogom. Na stogu postoje već neki elementi (nije prazan). Funkcija push vraća 1 ako je uspjela, 0 inače, a funkcija pull vraća element kojeg skine sa stoga i ne vraća ništa za grešku.

Što će biti na stogu nakon naredbe push(push(push(5)) + pull());

Rješenje: 52

- Stog punimo sa for petljom i=1 do 10, onda ga praznimo i=1 do 5, sto je ostalo?

Rjesenje: 1,2,3,4,5

- Na stog prikazan poljem pohranjuju se samo cijeli brojevi. Prototip funkcije za skidanje cijelog broja sa stoga je:
- -Ponuđene su cijele funkcije za stavljanje elementa na stog...odabrati točnu
- -Stog, koji ima barem dva elementa, treba zamijeniti vrijednosti dva elementa s vrha
- a) int a, b a= pop(), b=pop(), push(a), push(b)<---
- Stog ostvarem statičkim poljem od *n* elemenata moze: primiti *n* elemenata
- -. Netočna tvrdnja: Prazan stog je greška u programu
- Funkcije dodaj i skini uvijek imaju istu složenost bez obzira na broj članova.
- -Bio je jedan koji stavlja na stog od 0 do 10 kao, al' veličina stoga je 5 i onda printf-a ono što popa... Rješenje: 4 3 2 1 0
- Napisan neki, sa stogom i sad, MAXSTOG je 10, on stavlja elemente na stog i pitanje je koliko najviše može stavitl? A caka je u tome što mu je vrh definiran kao 0 a ne -1 što znači da je gore već jedan element. Rj: Može se stavit 9
- Je li u funkciji doda jured) potrebno primati pokazivač na izlaz iz reda po referenci i zašto?

RJ: Da, zato što u slučaju NULL vrijednosti glave podaci bivaju izbrisani (il neš u tom stilu)

- koja je složenost dohvaćanja zadnjeg elementa reda (red je realiziran listom)?RJ: O(n)
- Koji je prototip funkcije za skidanje elemenata iz reda listom (funkcija vraća 1 ako je uspjela skinuti element, inače vraća 0)?
- U red jednostruko povezanom listom pohranjuju se cjelobrojni zapisi. Prototip f-je za skidanje iz reda (1 za uspjesno, 0 neuspjesno obavljeno)
- Koja je tvrdnja za jednostruko povezanu linearnu listu je istinita: **RJ:** može ostvariti statičkom strukturom polje

Red ostvaren ciklickim poljem, koja je tvrdnja neistinita?

```
int SkiniIzReda(tip *element, tip red[], int n, int *izlaz, int ulaz){
    if(ulaz==*izlaz) return 0;
    (*izlaz)++;
    *izlaz %=n;
    *element=red[*izlaz];
    return 1;
}
```

RJ: F-ja vraca 0, ako se iz reda moze skinuti tocno 1 element

```
Zadatak:
skini, stavi
1 ako je uspješno obavljeno, 0 ako nije uspjelo
pretpostavka da na stogovima ima dovoljno mjesta
Zadana je funkcija:
void prepis(int stog1[], int stog2[]) {
int element;
if skini(stog1, &element)
prepis(stog1, stog2)
stavi(stog2, &element)
Rješenje je:
premještamo elemente sa stog1 na stog2, i redoslijed elemenata stog1 je ISTI! kao redoslijed elemenata
stog2
zadatak:
Prototipi skini i dodaj su zadani
Što će ispisati?
Kod je isto tu bio zadan...
int a=1, b=2, c=3;
dodaj a
dodaj b
dodaj c
skini a
skini c
skini b
// nisam sigurna da je takav redoslijed, ali slično je bilo ako ne isto
printf("%d %d %d", a, b, c);
Rješenje je: 3 1 2
16. Stog iz starih blitzeva gdje je rješenje 3 1 2
SORT:
-zadana tri koraka bubble sorta, što će se dogoditi u četvrtom
-odrediti stvarni medijan od zadanog niza (ima to pitanje u onim blicevima od lani, odgovor je 5,tj. treba
naći broj koji bi stajao u sredini polja da je ono sortirano)
-koji sort treba najviše memorije (merge sort)
-koji sort nije poželjno koristiti s velikim poljima (bubble sort)
-Najmanje je uputno korisiti BUBBLE SORT kod velikih polja
-zadan je kod i treba vidjeti koji je to sort. u mom slučaju bio je insertion.
-slozenost bubble sorta: O(n2)
- Koja je apriorna složenost shell sorta Rješenje: ovisi o hk
-koji od sortova nema najlosiju slozenost O(n2):merge sort
-ako stog ima najvise n podataka,kolika je slozenost prilikom skidanja SVIH podataka s njega:O(n)
-zadan je niz brojeva ,kako izgleda nakon sortiranja shell sortom s hk=3
-zadana je nesortiran niz,i 4-5 koraka sortiranja.treba prepoznat koji sort se koristi ,meni bilo
34251
34251
23451
23451
12345
,ovo je insertion sort
```

3x Zadan kod - koji je to sort?

- Rečeno je da se treba sortirati selection sortom polje 3 5 1 4 2 i onda se pita koji koraci odgovaraju tom sortu:

malo je zbunjeno napisano, ali točan je odgovor (ovaj prvi redak su ponovo napisali):

Rješenje: 3 5 1 4 2

13. Pronaći stvarni medijan u sljedećem nizu

4639111517

Rješenje: 9, samo se pronađe broj koji bi bio na polovici niza da je on sortiran

20. Shell sort s razmakom 3 za niz 66 88 99 22 77 55 33 11.

Rješenje: 22 11 99 33 77 55 33 88

- Kad vam daju niz brojeva 2,4,6,15,9,5,1, MEDIJAN (NE STOŽER!!!) je 5, a ne 2, razlika je u onoj funkciji sa predavanja gdje ako po njoj radite, NE RADITE ZADNJI KORAK, Zamijeni(&polje[sredina], &polje[desno-1]), dakle, još jednom, to se ne radi, već se **samo medijan klikne, u ovom slučaju 5**
- -Koja je apriorna složenost Bubble sorta? e) O(n^2) <---
- -koji sort ima najveće mem zahtjeve: Najveće memorijske zahtjeve ima merge sort
- -zadan algoritam pita koji je to sort
- -zadan niz pita koji je od ponuđenih pravilan selection sort
- Insertion sort na nekom čudnom primjeru gdje se sve ponavlja po dva puta...
- -Quick sort, medijan tri elementa zadano je polje 15 18 7 17 9 4

rješenje je: 4 18 9 17 7 15

-Zadan je prototip sorta, pitanje je:

Koji je to sort?

Rješenje: Bubble sort

-Što je od sljedećega istinito? b) najgore kod Shell sorta je O(n^2) <---