

Programiranje 1

9. predavanje

Saša Singer

singer@math.hr

web.math.pmf.unizg.hr/~singer

PMF – Matematički odsjek, Zagreb

Sadržaj predavanja

- Osnovni algoritmi na cijelim brojevima:
 - Uvod — što se hoće.
 - Broj znamenki cijelog broja.
 - Zbroj (suma) i umnožak (produkt) znamenki broja.
 - Najveća (najmanja) znamenka broja.
 - Provjere znamenki broja (postoji, svaka).
 - Palindrom.
 - Najveća zajednička mjera — Euklidov algoritam.
 - Potencija broja 2.
 - Binarni prikaz cijelog broja u računalu.

Informacije — Praktični kolokvij

Praktični kolokvij (prvi krug) kreće krajem 9. tjedna nastave,

- subota, 12. 12. — subota, 19. 12.

Razlog: da stignemo napraviti funkcije i srediti termine.

Termini će biti poznati do kraja 8. tjedna nastave.

Prijava za PK (zauzimanje termina) je onaj tjedan iza,

- u 9. tjednu nastave, 7. 12. — 11. 12.,
- preko aplikacije za zadaće!

Zapamtite: Vrijeme za rješenje je 45 minuta.

- Zadaci su objavljeni na webu — pod Materijali, 3. točka (to su isti zadaci kao prošle godine, nema promjena).
- Korisno je odmah pogledati i početi vježbati.

Praktični kolokvij — upute

Barem dan–dva prije praktičnog kolokvija provjerite:

- da vam account “štima”,
- da se **zname** “logirati”,
- da zname **naći** IDE u kojem mislite raditi.

Uz svaki ponuđeni **termin** piše i **praktikum** u kojem se radi,

- tj. sami birate **termin** i **praktikum**.

Dakle, imate **dovoljno** vremena za **isprobati** (na licu mesta) “je l’ vam sve radi”.

Ako vam account **ne radi** na praktičnom kolokviju, ili si **ne zname** password, ili **ne zname** **naći/koristiti** compiler, . . .

- to je **vaš** problem. Što se nas tiče — to je **pad**.

Informacije — 1. kolokvij i prijave

Službeni termin prvog kolokvija je:

- Prvi kolokvij: petak, 27. 11. 2015., u 15 sati.

Vezano uz prijave za zadaće:

- trenutni broj uspješno prijavljenih studenata je sasvim zadovoljavajući — oko 271, od očekivanih 298.

Nažalost, fali preko 25 studenata — ali to nije naš problem!

Lijepo molim, “ne šalite” se, uspješna prijava je

- nužan preduvjet za izlazak na kolokvij.

To pravilo se ne mijenja!

- Rok za prijavu je 7 dana = 168 sati prije kolokvija.

Informacije — računi i prijava za zadaće

Ne zaboravite da treba:

- preuzeti korisnički račun u Računskom centru.
- Računi se “preuzimaju” svaki dan, od 12:30 do 14:30 sati.

Na papiru kojeg dobijete, piše i vaše korisničko ime.

Promijenite password (kako — piše pri dnu papira)!

Nadalje, treba:

- obaviti prijavu i, zatim, potvrditi prijavu u aplikaciji za domaće zadaće (“ku”), na internetskoj adresi

<http://degiorgi.math.hr/prog1/ku/>

Informacije — korektna prijava, hrvatski znakovi

Kod **prve** prijave u aplikaciju, treba **popuniti 6** polja:

- dva gore = JMBAG (**10** znamenki), lozinka,
- i još **četiri malo niže** = potvrda lozinke, ime, prezime, korisničko ime = **ono s papira** (bitno za potvrdu).

Čim **kliknete** na neko polje — **prije** no što išta stignete,

- uredno vam se pokaže **uputa** **što treba upisati**.

Zato, pažljivo **čitajte** **upute** — **prije** popunjavanja i slanja!

Bitno: Prilikom **prijave** u aplikaciju za “**ku**”,

- svoje **podatke** trebate upisati **korektno** — što znači i
- korištenje **hrvatskih** znakova u **imenu i prezimenu!**

Informacije — potvrda prijave, ispravci

Ako je **taj** dio **uredno** prošao, nakon kraćeg vremena,

- trebate dobiti **e-mail** na vašu adresu na **studentu**,
- u kojem piše **kako potvrditi** prijavu.

Kad to **uspješno** napravite, tek onda je prijava **gotova**.

Studenti koji su upisali “**cszdj**” varijantu imena i prezimena,
ili imaju **problema** s **potvrdom** prijave

- neka se javi e-mailom (sa **studenta**) **meni** na adresu

singer@math.hr

i napišu

- svoj **JMBAG** i **ispravno** ime i prezime.

Osnovni algoritmi na cijelim brojevima

Sadržaj predavanja

- Osnovni algoritmi na cijelim brojevima:
 - Uvod — što se hoće.
 - Broj znamenki cijelog broja.
 - Zbroj (suma) i umnožak (produkt) znamenki broja.
 - Najveća (najmanja) znamenka broja.
 - Provjere znamenki broja (postoji, svaka).
 - Palindrom.
 - Najveća zajednička mjera — Euklidov algoritam.
 - Potencija broja 2.
 - Binarni prikaz cijelog broja u računalu.

Uvod — što je cilj?

Cilj je, zapravo, vrlo jednostavan:

- konstrukcija, implementacija i analiza jednostavnih (osnovnih) algoritama,
- sastavljenih od jedne petlje i nekoliko uvjetnih naredbi,
- na najjednostavnijim podacima — cijelim brojevima.

Kasnije ćemo iste ili slične algoritme koristiti na složenijim podacima:

- nizovi na ulazu, polja, vezane liste i sl.

Danas ćemo pisati cijele programe ili odsječke programa. Kad napravimo funkcije, onda ćemo

- neke od tih algoritama realizirati kao funkcije.

Osnovne pretpostavke i dogовори

Улазни подаци су:

- **nenegativni** цјели бројеви, тј. бројеви из скупа \mathbb{N}_0 , осим ако nije drugačije рећено.

За **prikaz** података standardно користимо

- **tip unsigned int.**

Моže и “обични” **int**, ако нам распон приказивих бројева nije jako bitan.

Каткад ћемо дозволити

- и **negativne** цјеле бројеве, тј. бројеве из скупа \mathbb{Z} .

Тада за приказ користимо **tip int**.

Osnovne pretpostavke i dogовори (nastavak)

Dogовор. Sve algoritme realiziramo u **cjelobrojnoj** aritmetici. Realnu aritmetiku izbjegavamo zbog mogućih grešaka zaokruživanja.

Oprez: Neovisno o tipu kojeg koristimo za prikaz brojeva,

- skup prikazivih brojeva u računalu je **konačan**,
- a aritmetika cijelih brojeva je **modularna** aritmetika!

Na to treba **paziti** kod konstrukcije i izbora **algoritma**. Jedan od **bitnih** ciljeva je:

- algoritam treba raditi **korektno** za što “veći” skup **ulaznih** podataka.
- Po mogućnosti — za **svaki** prikazivi ulazni podatak!

Broj znamenki broja

Primjer. Program treba učitati cijeli broj **n** (tipa **int**) i naći broj dekadskih znamenki tog broja.

Najlakši algoritam dobivamo jednostavnim

- “brisanjem” znamenki — i to “straga” (lakše je).

Usput, treba samo

- brojati obrisane znamenke!

Uzmimo da je **n = 123**. Zadnja znamenka je $n \bmod 10 = 3$. Međutim, sama znamenka nam ne treba. Kako ćemo “obrisati” tu znamenku?

- Tako da broj podijelimo s bazom 10.
- Odgovarajuća naredba je: **n = n / 10** ili **n /= 10**.

Broj znamenki broja (nastavak)

Ovo ponavljamo u **petlji**, s tim da

- svaki puta **povećamo** broj obrisanih znamenki za **1**.

Na **početku**, brojač **inicijaliziramo** na **0** — jer još nismo obrisali **niti jednu** znamenk!

Zadnje pitanje je “**kontrola**” petlje — do kada ponavljamo ovaj postupak?

- Sve dok broj ima **bar jednu** znamenk, koju još nismo obrisali.

A kad je to? **Sve dok** je **$n \neq 0$** .

Drugim riječima,

- ponavljanje **prekidamo** kad obrišemo **sve** znamenke, tj. kad **n** postane **nula**.

Broj znamenki broja (nastavak)

U našem primjeru, za $n = 123$, imamo redom:

- $n = n / 10$ daje $n = 12$, a broj obrisanih znamenki je 1.
- $n = n / 10$ daje $n = 1$, a broj obrisanih znamenki je 2.
- $n = n / 10$ daje $n = 0$, a broj obrisanih znamenki je 3.

Dakle, sve radi korektno!

Izbor naredbe za realizaciju petlje u programu:

- Broj znamenki ne znamo unaprijed (baš to tražimo), pa je prirodno koristiti `while` ili `do-while`.

Uz malo više iskustva u C-u, vidjet ćete da može i `for`.

Dogovorno uzimamo da $n = 0$ ima nula znamenki! To ima smisla u normaliziranom prikazu broja u bazi.

Onda koristimo `while` petlju, a ne `do-while`.

Broj znamenki broja (nastavak)

```
#include <stdio.h>

/* Broj dekadskih znamenki cijelog broja. */

int main(void)
{
    int n, broj_znam;

    printf(" Upisi cijeli broj n: ");
    scanf("%d", &n);
```

Broj znamenki broja (nastavak)

```
broj_znam = 0;  
while (n != 0) {  
    ++broj_znam;  
    n /= 10; /* brisi zadnju znamenku. */  
}  
  
printf(" Broj znamenki = %d\n", broj_znam);  
  
return 0;  
}
```

Za **ulaz 12345**, program ispisuje

Broj znamenki = 5

Broj znamenki broja (nastavak)

Realizacija ključnog dijela programa **for** petljom, bazirana na vezi između **for** i **while** petlji — tipična za C:

```
broj_znam = 0;  
for (; n != 0; n /= 10)  
    ++broj_znam;
```

Uočite da “inicijalizacije” nema, a “pomak” je upravo brisanje znamenki!

Može i ovako — kratko, ali nije baš lako za pročitati:

```
for (broj_znam = 0; n != 0; n /= 10)  
    ++broj_znam;
```

Broj znamenki broja (nastavak)

Nekoliko pitanja.

- Za koje cijele brojeve **n** program radi **korektno**?
 - Odgovor: za **sve prikazive**, uključivo i **negativne**!
- Kolika je vrijednost broja **n** na **kraju** — nakon završetka algoritma?
 - Odgovor: **n = 0**.

Dakle, algoritam je “**destruktivan**” — **uništava** ulazni broj **n**. Ako to **nećemo**, treba napraviti **kopiju** od **n** u pomoćnu varijablu, na pr. **temp_n**, i nju “**uništiti**”.

- Kolika je **složenost** ovog algoritma?
 - Odgovor: Broj **prolaza** kroz petlju je upravo **broj znamenki** broja **n**.

Broj znamenki broja u zadanoj bazi

Zanimljivo je da **isti** algoritam radi korektno i u bilo kojoj drugoj **bazi $b \geq 2$** .

Ako je $n \in \mathbb{N}$, onda prikaz u **bazi b** ima oblik

$$n = a_k b^k + a_{k-1} b^{k-1} + \cdots + a_1 b + a_0,$$

s tim da je ovaj prikaz **normaliziran**, tj. za znamenke vrijedi

$$a_0, \dots, a_k \in \{0, 1, \dots, b-1\} \quad \text{i} \quad a_k > 0.$$

Dogovorno smatramo da $n = 0$ **nema** znamenki!

U nastavku prelazimo na **nenegativne** brojeve, da nas predznak “ne smeta”.

Broj znamenki broja u zadanoj bazi (nastavak)

Napomena.

- Oznaka konverzije za čitanje i pisanje nenegativnih brojeva tipa `unsigned int` je `%u`.
- Konstante se pišu s nastavkom (sufiksom) `u` — poput `0u`.

U algoritmima i programima koji slijede,

- namjerno je ispušten `u`, da se lakše čita.

Naime, bitni dio svih algoritama radi i u tipu `int`.

Broj znamenki broja u zadanoj bazi (nastavak)

```
#include <stdio.h>

/* Broj znamenki broja n u bazi b.
   Unistava n dijeljenjem.
 */

int main(void)
{
    unsigned int b = 10, n, broj_znam;

    printf(" Upisi nenegativni broj n: ");
    scanf("%u", &n);
    printf("\n Broj %u", n);
```

Broj znamenki broja u zadanoj bazi (nastavak)

```
broj_znam = 0;  
while (n > 0) {  
    ++broj_znam;  
    n /= b;  
}  
  
printf(" ima %u znamenki u bazi %u\n",  
       broj_znam, b);  
  
return 0;  
}
```

Zadatak. Dodajte na kraj programa ispis **završne** vrijednosti varijable **n** i provjerite da je **n = 0**.

Broj znamenki broja u zadanoj bazi — logaritam

Ako je $n \in \mathbb{N}$ i ako je

$$n = a_k b^k + a_{k-1} b^{k-1} + \cdots + a_1 b + a_0$$

normalizirani prikaz tog broja u bazi b , tj. vrijedi

$$a_0, \dots, a_k \in \{0, 1, \dots, b-1\} \quad \text{i} \quad a_k > 0,$$

onda broj znamenki $= k+1$ možemo izračunati i direktno — preko logaritma

$$k+1 = \lfloor \log_b n \rfloor + 1.$$

Međutim, to zahtijeva realnu aritmetiku, a ona ima greške zaokruživanja.

Broj znamenki broja — logaritam (nastavak)

U zaglavlju `<math.h>` postoje dvije funkcije za logaritam:

- `log` = \ln ,
- `log10` = \log_{10} .

Nama treba logaritam u bazi b . To dobijemo ovako, uz $n > 0$:

$$\log_b n = \frac{\ln n}{\ln b} = \frac{\log_{10} n}{\log_{10} b}.$$

“Najveće cijelo” (za nenegativne brojeve) možemo dobiti pretvaranjem tipova:

- cast operatorom (`int`) ili (`unsigned int`).

Oprez: izračunati logaritam može imati malu grešku (nadolje) — koja je dovoljna za pogrešan rezultat!

Broj znamenki broja — logaritam (nastavak)

Hoće li zaista doći do greške i za koje brojeve n i baze b ,

- ovisi o konkretnoj C–biblioteci koja stiže uz prevoditelj.

Na primjer, na Intelovom prevoditelju na Windowsima (biblioteka je Microsoftova):

- \log_{10} radi korektno u bazi 10, ali \log ne radi za $n = 10^6$:
 - $\log(1000000) / \log(10) = 5.999999999999999$, pa izlazi da $n = 10^6$ ima 6, a ne 7 znamenki!
- \log radi korektno u bazi 2,
- \log ne radi u bazi 3, već za $n = 3^5 = 243$:
 - $\log(243) / \log(3) = 4.999999999999999$. Izlazi da $n = 3^5$ ima 5, a ne 6 znamenki u bazi 3!

Broj znamenki broja — potenciranje baze

Umjesto “destruktivnog” brisanja znamenki straga, što je

- dijeljenje broja s bazom (odnosno, potencijom baze), može i ovako:
- potenciraj bazu (množenje potencije bazom), sve dok ...

Oprez s kriterijem ponavljanja ili zaustavljanja, ako želimo da algoritam radi za sve prikazive brojeve!

- Ne valja: ... sve dok je broj n veći ili jednak od potencije baze — na kraju je manji!
- Bolje je: ... sve dok je kvocijent n /potencija veći ili jednak od baze.

Zadatak. Napišite program koji odgovara ovom algoritmu i pažljivo ga testirajte! Dodajte mu pisanje znamenki sprijeda.

Obrada znamenki broja — općenito

U nastavku ide hrpa varijacija na temu “obrade” znamenki broja u zadanoj bazi.

Ako redoslijed obrade (poredak znamenki) **nije** bitan, onda obrada može ići na **isti** način kao i **brojanje** znamenki:

- odgovarajuća **inicijalizacija** rezultata;
- **petlja** za obradu znamenki — sve dok “ima znamenki”
 - **izdvoji zadnju** znamenku (tj., straga) = modulo baza;
 - **obradi** ju;
 - **obriši** ju (kao kod brojanja).

I to je to!

Zbroj ili suma znamenki broja

Primjer. Program treba učitati **nenegativni** cijeli broj **n** (tipa **unsigned int**) i naći

- zbroj znamenki tog broja u zadanoj bazi $b = 10$.

Traženi rezultat je

$$a_0 + a_1 + \cdots + a_k.$$

Algoritamski:

$$\text{rezultat} = \text{rezultat} + a_i, \quad i = 0, 1, \dots, k.$$

Inicijalizacija za zbrajanje?

- Neutral za zbrajanje: $\text{rezultat} = 0$.

Ovo je i dogovor za sumu praznog skupa!

Zbroj ili suma znamenki broja (nastavak)

Bitni odsječak programa izgleda ovako:

```
printf("\n n = %u\n", n);

suma = 0;
while (n > 0) {
    suma += n % b;
    n /= b;
}

printf(" Suma znamenki u bazi %u je %u\n",
       b, suma);
```

Umnožak ili produkt znamenki broja

Primjer. Program treba učitati **neneativni** cijeli broj **n** (tipa **unsigned int**) i naći

- **produkt znamenki** tog broja u zadanoj bazi $b = 10$.

Traženi rezultat je

$$a_0 \cdot a_1 \cdots a_k.$$

Algoritamski:

$$\text{rezultat} = \text{rezultat} \cdot a_i, \quad i = 0, 1, \dots, k.$$

Inicijalizacija za množenje?

- Neutral za množenje: **rezultat = 1**.

Ovo je i **dogovor** za produkt praznog skupa!

Umnožak ili produkt znamenki broja (nastavak)

Bitni odsječak programa izgleda ovako:

```
printf("\n n = %u\n", n);

prod = 1;
while (n > 0) {
    prod *= n % b;
    n /= b;
}

printf(" Produkt znamenki u bazi %u je %u\n",
       b, prod);
```

Najveća znamenka broja

Primjer. Program treba učitati **nenegativni** cijeli broj **n** (tipa **unsigned int**) i naći

- najveću znamenku tog broja u zadanoj bazi $b = 10$.

Traženi rezultat je

$$\max\{a_0, a_1, \dots, a_k\}.$$

Algoritamski:

$$\text{rezultat} = \max\{\text{rezultat}, a_i\}, \quad i = 1, 2, \dots, k.$$

Inicijalizacija za maksimum?

- Maksimum jednočlanog skupa $\{a_0\}$: $\text{rezultat} = a_0$.

Maksimum **nema neutral**, odnosno, maksimum praznog skupa nije definiran! Zato gore startamo s $i = 1$, a ne od nule.

Najveća znamenka broja (nastavak)

```
if (n > 0) {
    max_znam = n % b; /* zadnja znamenka */
    n /= b;
    while (n > 0) {
        znam = n % b;
        if (znam > max_znam) max_znam = znam;
        n /= b;
    }
    printf(" Najveca znamenka u bazi %u je"
           " %u\n", b, max_znam);
}
else
    printf(" Nema znamenki\n");
```

Najveća znamenka broja — Izbjegavati!

```
/* Najveca znamenka broja n u bazi b.  
‘‘Lazna’’ inicializacija na -1  
ne moze u tipu unsigned, pa stavim 0.  
Unistava n dijeljenjem.  
*/  
max_znam = 0;  
while (n > 0) {  
    znam = n % b;  
    if (znam > max_znam) max_znam = znam;  
    n /= b;  
}  
printf(" Najveca znamenka u bazi %u je %u\n",  
        b, max_znam);
```

Najmanja znamenka broja

Primjer. Program treba učitati **nenegativni** cijeli broj **n** (tipa **unsigned int**) i naći

- najmanju znamenknu tog broja u zadanoj bazi $b = 10$.

Traženi rezultat je

$$\min\{a_0, a_1, \dots, a_k\}.$$

Algoritamski:

$$\text{rezultat} = \min\{\text{rezultat}, a_i\}, \quad i = 1, 2, \dots, k.$$

Inicijalizacija za minimum?

- Minimum jednočlanog skupa $\{a_0\}$: $\text{rezultat} = a_0$.

Minimum **nema neutral**, odnosno, minimum praznog skupa nije definiran! Zato gore startamo s $i = 1$, a ne od nule.

Najmanja znamenka broja (nastavak)

```
if (n > 0) {
    min_znam = n % b; /* zadnja znamenka */
    n /= b;
    while (n > 0) {
        znam = n % b;
        if (znam < min_znam) min_znam = znam;
        n /= b;
    }
    printf(" Najmanja znamenka u bazi %u je"
           " %u\n", b, min_znam);
}
else
    printf(" Nema znamenki\n");
```

Najmanja znamenka broja — Izbjegavati!

```
/* Najmanja znamenka broja n u bazi b.  
   ‘‘Lazna’’ inicializacija na b.  
   Unistava n dijeljenjem.  
 */  
min_znam = b;  
while (n > 0) {  
    znam = n % b;  
    if (znam < min_znam) min_znam = znam;  
    n /= b;  
}  
  
printf(" Najmanja znamenka u bazi %u je %u\n",  
      b, min_znam);
```

Provjere znamenki broja

Najjednostavniji primjeri “provjere” odgovaraju standardnim kvatifikatorima u matematici:

- Postoji (\exists) li objekt sa zadanim svojstvom?
- Ima li svaki (\forall) objekt zadano svojstvo?

Rezultat je odgovor na postavljeno pitanje, tj. rezultat ima “logički” tip

- DA/NE, istina/laž, ili 1/0.

Postoji znamenka ... ?

Primjer. Program treba učitati **nenegativni** cijeli broj **n** (tipa **unsigned int**) i naći odgovor na pitanje

- postoji li znamenka tog broja koja je jednaka **5** (u zadanoj bazi **b = 10**).

Traženi rezultat je

$$(a_0 = 5) \vee (a_1 = 5) \vee \cdots \vee (a_k = 5).$$

Algoritamski:

```
rezultat = rezultat || (ai == 5),   i = 0, 1, ..., k.
```

Inicijalizacija za postoji? Prazan skup!

Inicijalizacija za disjunkciju (ili)?

- Neutral za disjunkciju: **rezultat = 0** (laž).

Postoji znamenka ... ? (nastavak)

Bitni odsječak programa izgleda ovako:

```
odgovor = 0; /* NE, laz */
while (n > 0) {
    znam = n % b;
    odgovor = odgovor || (znam == trazena);
    n /= b;
}

if (odgovor)
    printf(" Odgovor je DA\n");
else
    printf(" Odgovor je NE\n");
```

Postoji znamenka ... ? (nastavak)

Skraćena varijanta koja **prekida** petlju čim **sazna** odgovor:

```
odgovor = 0; /* NE, laz */
while (n > 0) {
    znam = n % b;
    if (znam == trazena) {
        odgovor = 1;
        break;
    }
    n /= b;
}
```

Svaka znamenka ... ?

Primjer. Program treba učitati **nenegativni** cijeli broj **n** (tipa **unsigned int**) i naći odgovor na pitanje

- je li **svaka znamenka** tog broja jednaka **5** (u zadanoj bazi $b = 10$).

Traženi rezultat je

$$(a_0 = 5) \wedge (a_1 = 5) \wedge \cdots \wedge (a_k = 5).$$

Algoritamski:

```
rezultat = rezultat && (ai == 5),    i = 0, 1, ..., k.
```

Inicijalizacija za svaki? Prazan skup!

Inicijalizacija za konjunkciju (i)?

- Neutral za konjunkciju: **rezultat = 1** (**istina**).

Svaka znamenka ... ? (nastavak)

Bitni odsječak programa izgleda ovako:

```
odgovor = 1; /* DA, istina */
while (n > 0) {
    znam = n % b;
    odgovor = odgovor && (znam == trazena);
    n /= b;
}

if (odgovor)
    printf(" Odgovor je DA\n");
else
    printf(" Odgovor je NE\n");
```

Svaka znamenka ... ? (nastavak)

Skraćena varijanta koja **prekida** petlju čim **sazna** odgovor:

```
odgovor = 1; /* DA, istina */
while (n > 0) {
    znam = n % b;
    if (znam != trazena) {
        odgovor = 0;
        break;
    }
    n /= b;
}
```

Palindrom

Primjer. Program treba učitati **nenegativni** cijeli broj **n** (tipa **unsigned int**) i naći odgovor na pitanje

- je li broj **n** **palindrom** (u zadanoj bazi **b = 10**),
tj. “čita” li se **n** **jednako** s obje strane?

Na primjer, **14741** je palindrom, a **14743** nije.

Trik: umjesto provjere odgovarajućih znamenki,

- prva = zadnja, druga = predzadnja, ...**
(probajte to napisati tako da radi za **svaki** prikazivi **n** i **b**),
- napravimo broj s **obratnim** poretkom znamenki i
usporedimo ga s **polaznim** brojem!

Palindrom (nastavak)

```
#include <stdio.h>

/* Provjera je li prirodni broj palindrom. */

int main(void)
{
    unsigned int b = 10;
    unsigned int n, m1, m2, palindrom;

    printf(" Upisi nenegativni broj n: ");
    scanf("%u", &n);

    printf(" Broj = %u\n", n);
```

Palindrom (nastavak)

```
m1 = n;  
m2 = 0;  
while (n > 0) {  
    m2 = m2 * b + n % b;  
    n /= b;  
}  
palindrom = m1 == m2 ? 1 : 0;  
  
printf(" Palindrom = %u\n", palindrom);  
  
return 0;  
}
```

Palindrom — primjer za $n = 14743$

Primjer. Na početku je $m_1 = n = 14743$ i $m_2 = 0$.

| n | pomak m_2 ulijevo (množenje s b) | $n \% b$ | novi m_2 | novi n |
|-------|--|----------|------------|----------|
| 14743 | $0 \cdot 10$ | + 3 | 3 | 1474 |
| 1474 | $3 \cdot 10$ | + 4 | 34 | 147 |
| 147 | $34 \cdot 10$ | + 7 | 347 | 14 |
| 14 | $347 \cdot 10$ | + 4 | 3474 | 1 |
| 1 | $3474 \cdot 10$ | + 1 | 34741 | 0 |

Rezultat je $m_2 = 34741 \neq m_1 = 14743 \Rightarrow n$ nije palindrom.

Palindrom — korektnost?

Pitanje. Radi li ovaj program **korektno** za **svaki** prikazivi ulaz?

- Uputa: Je li “**obratni**” broj uvijek **prikaziv**?
- Možemo li **zato** dobiti **pogrešan** odgovor u bazi $b = 10$?
(Odgovor je NE. Dokažite!)

Probajte i za druge **baze**!

Zadatak. Neka je baza $b = 2^{30} + 1 = 1073741825$, a broj je $n = b + 5 = 1073741830$. Je li odgovor ($= 1 = \text{da}$) **točan**?

Zadatak. Koliko ima baza b (u tipu **unsigned** na 32 bita), u kojima ovaj algoritam daje **pogrešan** odgovor za **bar jedan** n ?

Izazov = program (s podosta matematike prije toga):
ukupan broj nađenih baza = **715827889**, vrijeme = **0.23 s**!

Najveća zajednička mjera

Primjer. Jedan od prvih algoritama u povijesti je Euklidov algoritam za nalaženje najveće zajedničke mjere $M(a, b)$, cijelih brojeva a i b , uz pretpostavku da je $b \neq 0$.

Algoritam se bazira na Euklidovom teoremu o dijeljenju

- $a = q \cdot b + r$, za neki $q \in \mathbb{Z}$, gdje je r ostatak, $0 \leq r < |b|$.

Ključni koraci:

- Ako $d \mid a$ i $d \mid b$, onda $d \mid r$, pa je $M(a, b) = M(b, r)$ (“smanjujemo” argumente, po absolutnoj vrijednosti).
- Ako je $r = 0$, onda je $a = q \cdot b$, pa je $M(a, b) = b$ (kraj).

Test–primjeri: $a = 48$, $b = 36$ ili $a = 21$, $b = 13$.

Probajte i za negativne brojeve!

Najveća zajednička mjera (*nastavak*)

Dio programa koji računa $M(a, b)$:

```
int a, b, ostatak, mjera;  
...  
while (1) {  
    ostatak = a % b;  
    if (ostatak == 0) {  
        mjera = b;  
        break;  
    }  
    a = b;  
    b = ostatak;  
}
```

Najveća zajednička mjera (nastavak)

Ovaj algoritam radi i za negativne brojeve a , b ,

- samo se može dogoditi da je mjera negativna.

Kod skraćivanja racionalnog broja a/b , zadanog brojnikom a i nazivnikom b , korisno je tražiti da je $M(a, b) > 0$.

Jedna mogućnost je da izračunamo $M(|a|, |b|)$. Funkcije za absolutnu vrijednost zovu se `abs` (za `int`) i `labs` (za `long int`), a deklarirane su u zaglavlju `<stdlib.h>`.

U tom slučaju, na početku algoritma treba dodati

```
a = abs(a); b = abs(b);
```

Još jednostavnije je samo vratiti $|M(a, b)|$. Za to, u algoritmu treba staviti `mjera = abs(b)`, umjesto `mjera = b`.

Najveća zajednička mjera (nastavak)

Može i ovako — s malo **manje** “teksta”:

```
int a, b, ostatak, mjera;  
...  
while (b != 0) {           // ne: b > 0  
    ostatak = a % b;  
    a = b;  
    b = ostatak;  
}  
mjera = a;                // mjera = abs(a);
```

Za $M(a, b) > 0$, na kraju treba staviti **mjera = abs(a)**.

Najveća zajednička mjera (*nastavak*)

Sporija varijanta za istu stvar, bez računanja ostataka, koristeći samo **oduzimanje**:

```
int a, b, mjera;  
...  
while (a != b)  
    if (a > b)  
        a -= b;  
    else  
        b -= a;  
    mjera = a; /* moze i b. */
```

Oprez! Ovo radi samo za **prirodne** brojeve *a* i *b*.

Zato je, na početku, dobro dodati **a = abs(a); b = abs(b);**

Potencija broja 2

Primjer. Program treba učitati **nenegativni** cijeli broj **n** (tipa **unsigned int**) i naći odgovor na pitanje

- je li broj **n** **potencija** broja $d = 2$,
tj. može li se **n** prikazati u obliku
- $n = d^k$, s tim da je eksponent $k > 0$?

Za zadani faktor $d \geq 2$, **svaki** prirodni broj $n \in \mathbb{N}$ možemo jednoznačno prikazati u obliku

$$n = d^k \cdot m, \quad m \bmod d \neq 0, \quad \text{tj. } d \text{ ne dijeli } m,$$

gdje je $k \geq 0$ cijeli broj. **Dokažite!**

Slično rastavu na **proste faktore**, samo d ne mora biti **prost**.

Potencija broja 2 (nastavak)

Treba naći brojeve k i m u tom rastavu

$$n = d^k \cdot m, \quad m \bmod d \neq 0, \quad \text{tj. } d \text{ ne dijeli } m.$$

Ideja:

- Sve dok je n djeljiv s faktorom d — podijelimo ga s d .
- Broj ovih dijeljenja = eksponent $k \geq 0$.
- Na kraju tog postupka, ostaje nam baš m .

Dakle, n je potencija broja d , ako i samo ako

- na kraju vrijedi: $k > 0$ i $m = 1$.

Dijeljenje broja n s d radimo u istoj varijabli \mathbf{n} , tako da je konačna vrijednost od $\mathbf{n} = m$.

Potencija broja 2 (nastavak)

Bitni odsječak programa izgleda ovako:

```
unsigned int n, d = 2, k, odgovor;

k = 0;
/* Sve dok je n djeljiv s d,
   podijeli ga s d. */
while (n % d == 0) {
    ++k;
    n /= d;
}
/* mora ostati n == 1 */
odgovor = n == 1 && k > 0;
```

Prikaz cijelog broja u računalu

Primjer. Program treba učitati cijeli broj **n** (tipa **int**) i napisati **prikaz** tog broja u računalu — kao niz **bitova**.

Broj bitova u prikazu **možemo** izračunati unaprijed, koristeći **sizeof** operator. Zato koristimo **for** petlju.

```
#include <stdio.h>

/* Prikaz cijelog broja u racunalu. */

int main(void)
{
    int nbits, broj, bit, i;
    unsigned mask;
```

Prikaz cijelog broja u računalu (nastavak)

```
/* Broj bitova u tipu int. */
nbits = 8 * sizeof(int);

/* Pocetna maska ima bit 1
   na najznacajnijem mjestu. */
mask = 0x1 << nbits - 1;

printf(" Upisi cijeli broj: ");
scanf("%d", &broj);
printf(" Prikaz broja %d:\n ", broj);
```

Prikaz cijelog broja u računalu (nastavak)

```
for (i = 1; i <= nbits; ++i) {
    /* Maskiranje odgovarajuceg bita. */
    bit = broj & mask ? 1 : 0;
    printf("%d", bit);
    if (i % 4 == 0) printf(" ");
    /* Pomak maske za 1 bit udesno. */
    mask >>= 1;
}
printf("\n");

return 0;
}
```

Prikaz cijelog broja u računalu (nastavak)

Za **ulaz 3**, dobivamo:

Prikaz broja 3:

0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0011

Za **ulaz -3**, dobivamo:

Prikaz broja -3:

1111 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1101
