

# *Numerička analiza*

## *2. predavanje*

Saša Singer

[singer@math.hr](mailto:singer@math.hr)  
[web.math.hr/~singer](http://web.math.hr/~singer)

PMF – Matematički odjel, Zagreb

# *Sadržaj predavanja*

- Uvodna priča o greškama:
  - Problemi numeričke matematike (zašto ona postoji).
  - Pojam greške, apsolutna i relativna greška.
  - Izvori grešaka — model, ulazni podaci (mjerenje), metoda, zaokruživanje.
  - Ilustracija grešaka na modelnim primjerima.

# *Sadržaj predavanja*

- Prikaz brojeva u računalu i greške zaokruživanja:
  - Prikaz cijelih brojeva i tipične greške.
  - Prikaz realnih brojeva. IEEE standard.
  - Jedinična greška zaokruživanja.
  - Greške zaokruživanja osnovnih aritmetičkih operacija.
    - Opasno ili “katastrofalno” kraćenje.
  - “Širenje” grešaka (zaokruživanja), stabilni i nestabilni algoritmi.
  - Mjerenje grešaka — razne norme.
  - Uvjetovanost problema.
  - Stabilnost algoritma.
    - Primjeri stabilnih i nestabilnih algoritama.
  - Primjeri grešaka zaokruživanja.

# Numerička matematika

# Problemi numeričke matematike

U matematici postoji niz problema koje

- ne znamo ili ne možemo egzaktno riješiti,  
tj. prisiljeni smo tražiti približno rješenje.

Neki klasični “zadaci” u numeričkom računanju su:

- rješavanje sustava linearnih i nelinearnih jednadžbi,
- računanje integrala,
- računanje aproksimacije neke zadane funkcije (zamjena podataka nekom funkcijom),
- minimizacija (maksimizacija) zadane funkcije, uz eventualna ograničenja (obično, u domeni),
- rješavanje diferencijalnih i integralnih jednadžbi ...

# **Problemi numeričke matematike (nastavak)**

Neke probleme čak **znamo** egzaktno riješiti (bar u principu),

- poput sustava **linearnih** jednadžbi (ponoviti LA1),  
no to **predugo** traje, pa koristimo **računala**.

Međutim, tada imamo **dodatni** problem, jer

- računala **ne** računaju **egzaktно**, već **približno!**

Oprez, tada ni **osnovne** aritmetičke operacije **nisu** egzaktne.

Dakle, ključni pojam u **numerici** je

- **približna** vrijednost, odnosno, **greška**.

# Ciljevi numeričke matematike

U skladu s tim, osnovni **zadatak** numeričke matematike je naći (dati) odgovore na sljedeća pitanja:

- **kako** riješiti neki problem — **metoda**,
- **koliko** je “dobro” izračunato rješenje — **točnost, ocjena greške**.

Malo preciznije, za svaku od navedenih klasa problema, treba **proučiti** sljedeće “**teme**” — potprobleme:

1. **Uvjetovanost** problema — **osjetljivost** problema na **greške**, prvenstveno u početnim **podacima** (tzv. teorija perturbacije ili smetnje — vezana uz sam **problem**).
2. **Konstrukcija** standardnih **numeričkih metoda** za **rješavanje** danog problema.

# *Ciljevi numeričke matematike (nastavak)*

Kad jednom “stignemo” do numeričkih metoda, treba još proučiti sljedeće “teme” — potprobleme:

3. **Stabilnost** numeričkih metoda — njihova **osjetljivost** na “smetnje” problema.
4. **Efikasnost** pojedine numeričke metode — orijentirano prema implementaciji na **računalu**:
  - broj računskih **operacija** i potreban **memorijski prostor** za rješavanje problema (= **Složenost**).
5. **Točnost** numeričkih metoda, u smislu neke “garancije” točnosti izračunatog rješenja.

**Ilustracija** ovih “potproblema” na primjerima — malo kasnije.

# Greške

# Greške

Pri **numeričkom** rješavanju nekog problema javljaju se različiti tipovi **grešaka**:

- greške **modela** — svodenje **realnog** problema na neki “**matematički**” problem,
- greške u **ulaznim podacima** (mjerenja i sl.),
- greške **numeričkih metoda** za rješavanje “**matematičkog**” problema,
- greške “**približnog**” **računanja** — obično su to
  - greške **zaokruživanja** u **aritmetici računala**.

Greške **modela** su “**izvan**” dosega **numeričke matematike**.

- Spadaju u fiziku, kemiju, biologiju, tehniku, ekonomiju,  
...

# Mjere za grešku

Oznake:

- prava vrijednost —  $x$ ,
- izračunata ili približna vrijednost —  $\hat{x}$ .

Standardni naziv:  $\hat{x}$  je aproksimacija za  $x$ .

Trenutno, nije bitno odakle (iz kojeg skupa) su  $x$  i  $\hat{x}$ .

- Zamislite da su to “obični” realni brojevi —  $x, \hat{x} \in \mathbb{R}$ .

# Mjere za grešku (nastavak)

Apsolutna greška:

- mjeri udaljenost izračunate vrijednosti  $\hat{x}$  obzirom na pravu vrijednost  $x$ .

Ako imamo vektorski prostor i normu, onda je

- udaljenost = norma razlike.

Dakle, absolutna greška je definirana ovako:

$$E_{\text{abs}}(x, \hat{x}) := |\hat{x} - x|.$$

Često se koristi i oznaka  $\Delta x = \hat{x} - x$  (na pr. u analizi), pa je  $E_{\text{abs}}(x, \hat{x}) = |\Delta x|$ .

## Mjere za grešku (nastavak)

Primjer. Dojam o “veličini” greške:

- ako smo umjesto 1 izračunali 2, to nam se čini lošije nego
- ako smo umjesto 100 izračunali 101.

Relativna greška:

- mjeri relativnu točnost aproksimacije  $\hat{x}$  obzirom na veličinu broja  $x$ ,
- na pr. koliko se vodećih znamenki brojeva  $x$  i  $\hat{x}$  podudara.

Relativna greška definirana je za  $x \neq 0$ ,

$$E_{\text{rel}}(x, \hat{x}) := \frac{|\hat{x} - x|}{|x|}.$$

Često se koristi i oznaka  $\delta_x$ . Kadkad se u nazivniku javlja  $|\hat{x}|$ .

## Mjere za grešku (nastavak)

Ideja relativne greške: ako  $\hat{x}$  napišemo kao  $\hat{x} = x(1 + \rho)$ , onda je njegova **relativna** greška

$$E_{\text{rel}}(x, \hat{x}) := |\rho|.$$

Dakle, **relativna** greška mjeri

- koliko se faktor  $(1 + \rho)$  absolutno razlikuje od 1.

Sad možemo detaljnije opisati one četiri vrste **grešaka**:

- greške **modela**,
- greške u **ulaznim podacima** (mjerjenjima),
- greške **metoda za rješavanje modela**,
- greške **aritmetike računala**.

# Greške modela

Greške **modela** mogu nastati:

- zbog **zanemarivanja utjecaja nekih sila**,
  - na primjer, zanemarivanje utjecaja  **otpora zraka ili trenja** (v. primjer),
- zbog  **zamjene komplikiranog modela jednostavnijim**,
  - na primjer, sustavi **nelinearnih** običnih ili parcijalnih diferencijalnih jednadžbi se **lineariziraju**, da bi se dobilo barem **približno** rješenje,
- zbog upotrebe modela u **graničnim slučajevima**,
  - na primjer, kod **matematičkog** njihala se  **$\sin x$**  aproksimira s  **$x$** , što vrijedi samo za **male** kutove.

## **Modelni primjer — Problem gadanja**

**Primjer.** Imamo top (ili haubicu) u nekoj točki — recimo, ishodištu.

- Treba pogoditi **cilj** koji se nalazi u nekoj **drugoj** točki.

Najjednostavniji model za ovaj problem je poznati **kosi hitac**. Projektil ispaljujemo prema cilju,

- nekom **početnom** brzinom  $v_0$  (vektor),
- pod nekim **kutem**  $\alpha$ , obzirom na horizontalnu ravnicu.

Slikica!

Cijela stvar se odvija pod utjecajem **gravitacije** (prema dolje). Ako **zanemarimo otpor** zraka, dobijemo “obični” kosi hitac.

## Modelni primjer — Jednadžba

Osnovna jednadžba je

$$F = ma,$$

gdje je  $m$  masa projektila (neće nam trebati na početku), a

- $a$  je akceleracija — vektor u okomitoj  $(x, y)$ -ravnini,
- $F$  je sila gravitacije, prema dolje, tj.  $F_x = 0$  i  $F_y = -mg$ .

Gornja jednadžba je diferencijalna jednadžba drugog reda u vremenu. Ako je  $(x(t), y(t))$  položaj projektila u danom trenutku, jednadžba ima oblik po komponentama:

$$m \frac{d^2x}{dt^2} = F_x, \quad m \frac{d^2y}{dt^2} = F_y.$$

Akceleracija je druga derivacija položaja.

## Modelni primjer — Rješenje jednadžbe

Neka je projektil ispaljen u trenutku  $t_0 = 0$ .

Nakon integracije, za **brzinu**  $v$  = prva derivacija položaja, imamo jednadžbu

$$mv = F \cdot t + mv_0,$$

ili, po komponentama (masa se skrati)

$$v_x = \frac{dx}{dt} = v_0 \cos \alpha, \quad v_y = \frac{dy}{dt} = v_0 \sin \alpha - gt.$$

Još jednom integriramo (početni položaj je  $x_0 = 0$ ,  $y_0 = 0$ ). Za **položaj** projektila u trenutku  $t$  dobivamo:

$$x(t) = v_0 t \cos \alpha, \quad y(t) = v_0 t \sin \alpha - \frac{1}{2} g t^2.$$

Reklo bi se — znamo sve!

## **Modelni primjer — Još neke relacije**

Jednadžba “putanje” projektila u  $(x, y)$ -ravnini je

$$y = x \operatorname{tg} \alpha - \frac{g}{2v_0^2 \cos^2 \alpha} x^2.$$

To je parabola, s otvorom nadolje, koja prolazi kroz ishodište.

Najveća visina projektila je

$$y_{\max} = \frac{(v_0 \sin \alpha)^2}{2g},$$

a maksimalni domet na horizontalnoj  $x$ -osi je

$$x_{\max} = \frac{v_0^2 \sin 2\alpha}{g}.$$

## **Modelni primjer — Stvarnost**

Nažalost, s ovim modelom **nećemo** ništa pogoditi.

- Fali otpor zraka, tlak pada s visinom, vjetrovi i sl.

**Praksa:**

- Koeficijent za otpor ovisi o obliku projektilu — mjeri se.
- Izračunate tablice se eksperimentalno “upucavaju” i korigiraju.
- Primjena u praksi ide obratno — znam daljinu, tražim kut.

## **Greške modela (nastavak)**

**Primjer.** Među prvim primjenama jednog od prvih brzih paralelnih računala na svijetu ([ASCI Blue Pacific](#)) bilo je

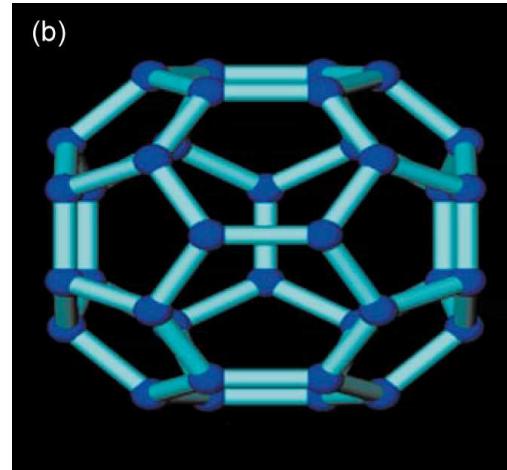
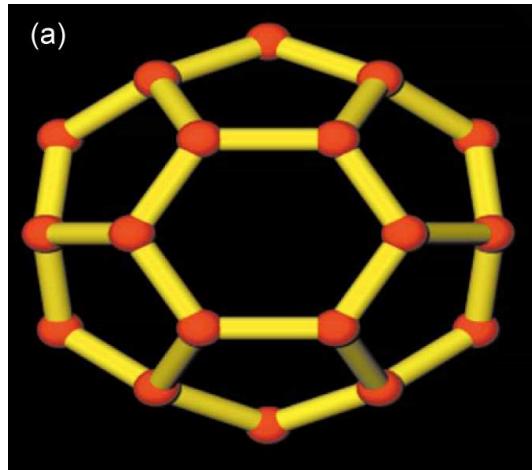
- određivanje trodimenzionalne strukture i elektronskog stanja **ugljik-36** fulerena.

Primjena spoja je višestruka:

- supravodljivost na visokim temperaturama,
- precizno doziranje lijekova u stanice raka.

## *Greške modela (nastavak)*

Prijašnja istraživanja kvantnih kemičara dala su dvije moguće strukture tog spoja.



Te dvije strukture imaju različita kemijska svojstva.

# **Greške modela (nastavak)**

Stanje stvari:

- eksperimentalna mjerena pokazivala su da je struktura
  - (a) stabilnija,
- teoretičari su tvrdili da je stabilnija struktura (b).

Prijašnja računanja,

- zbog pojednostavljivanja i interpolacije,  
kao odgovor davala su prednost “teoretskoj” strukturi.

Definitivan odgovor,

- proveden računanjem **bez** pojednostavljivanja,  
pokazao je da je struktura (a) stabilnija.

# **Greške u ulaznim podacima**

Greške u ulaznim podacima javljaju se zbog

- nemogućnosti ili besmislenosti točnog mjerjenja (Heisenbergove relacije neodređenosti).
- Primjer, tjelesna temperatura se obično mjeri na desetinku stupnja Celzusa točno. Pacijent je podjednako loše ako ima tjelesnu temperaturu  $39.5^\circ$  ili  $39.513462^\circ$ .

Bitno praktično pitanje:

- Mogu li male greške u ulaznim podacima bitno povećati grešku rezultata?

Nažalost MOGU!

- Takvi problemi zovu se loše uvjetovani problemi.

## **Greške u ulaznim podacima (nastavak)**

Primjer.

Zadana su dva sustava linearnih jednadžbi — recimo, umjesto ispravnih (prvih) koeficijanata, izmjerili smo druge:

$$2x + 6y = 8$$

$$2x + 6.0001y = 8.0001,$$

i

$$2x + 6y = 8$$

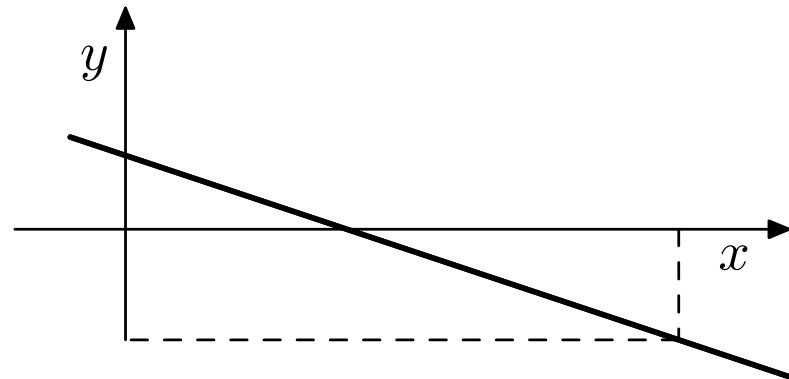
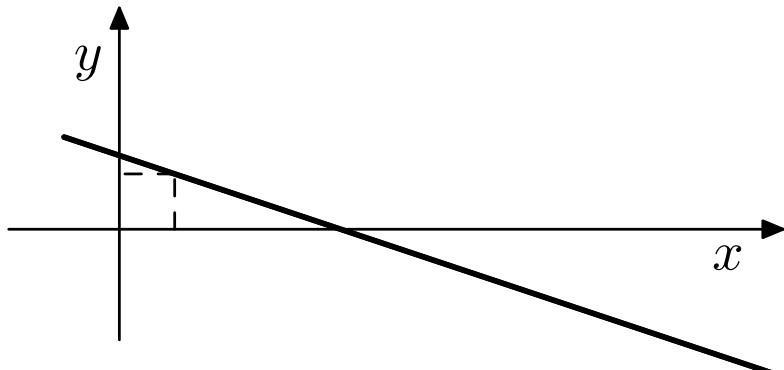
$$2x + 5.99999y = 8.00002.$$

Perturbacije koeficijenata: reda veličine  $10^{-4}$ . Je li se rezultat također promijenio za red veličine  $10^{-4}$ ?

## *Greške u ulaznim podacima (nastavak)*

- Rješenje prvog problema:  $x = 1, y = 1$ .
- Rješenje drugog problema:  $x = 10, y = -2$ .

Grafovi presjecišta dva pravca za prvi i drugi sustav:



# *Greške metoda za rješavanje problema*

Najčešće nastaju kad se nešto **beskonačno** zamjenjuje nečim **konačnim**. Razlikujemo **dvije** kategorije:

- **greške diskretizacije** koje nastaju zamjenom kontinuma konačnim diskretnim skupom točaka, ili “beskonačno” malu veličinu  $h$  ili  $\varepsilon \rightarrow 0$  zamjenjujemo nekim “konačno” malim brojem;
- **greške odbacivanja** koje nastaju “rezanjem” beskonačnog niza ili reda na konačni niz ili sumu, tj. odbacujemo ostatak niza ili reda.

## Greške metoda za rješavanje problema (nast.)

Tipični primjeri greške diskretizacije:

- aproksimacija funkcije  $f$  na  $[a, b]$ , vrijednostima te funkcije na konačnom skupu točaka (tzv. mreži)  
 $\{x_1, \dots, x_n\} \subset [a, b],$
- aproksimacija derivacije funkcije  $f$  u nekoj točki  $x$ . Po definiciji je

$$f'(x) = \lim_{h \rightarrow 0} \frac{f(x + h) - f(x)}{h},$$

a za približnu vrijednost uzmemmo dovoljno mali  $h \neq 0$  i

$$f'(x) \approx \frac{\Delta f}{\Delta x} = \frac{f(x + h) - f(x)}{h}.$$

## **Greške metoda za rješavanje problema (nast.)**

Tipični primjeri greške odbacivanja:

- zaustavljanje iterativnih procesa nakon dovoljno velikog broja  $n$  iteracija (recimo kod računanja nultočaka funkcije);
- zamjena beskonačne sume konačnom kad je greška dovoljno mala (recimo kod sumiranja Taylorovih redova).

## **Taylorov red, Taylorov polinom, ...**

Za dovoljno glatku funkciju  $f$ , Taylorov red oko točke  $x_0$

$$f(x) = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{f^{(k)}(x_0)}{k!} (x - x_0)^k$$

možemo aproksimirati Taylorovim polinomom  $p$

$$f(x) = p(x) + R_{n+1}(x), \quad p(x) = \sum_{k=0}^n \frac{f^{(k)}(x_0)}{k!} (x - x_0)^k,$$

pri čemu je  $R_{n+1}(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} (x - x_0)^{n+1}$  greška

odbacivanja, a  $\xi$  neki broj između  $x_0$  i  $x$ .  $R_{n+1}(x)$  obično ocjenjujemo po absolutnoj vrijednosti.

Primjer.

- Funkcije  $e^x$  i  $\sin x$  imaju Taylorove redove oko točke 0 koji konvergiraju za proizvoljan  $x \in \mathbb{R}$ .
- Zbrajanjem dovoljno mnogo članova tih redova, možemo, barem u principu, dobro aproksimirati vrijednosti funkcija  $e^x$  i  $\sin x$ .
- Traženi Taylorovi polinomi s istim brojem članova (ali ne istog stupnja) su

$$e^x \approx \sum_{k=0}^n \frac{x^k}{k!}, \quad \sin x \approx \sum_{k=0}^n \frac{(-1)^k x^{2k+1}}{(2k+1)!}.$$

## **Taylorov red, Taylorov polinom, . . . (nastavak)**

Za grešku odbacivanja trebaju nam derivacije:

$$(e^x)^{(n)} = e^x, \quad (\sin x)^{(n)} = \sin\left(x + \frac{n\pi}{2}\right),$$

pa su pripadne greške odbacivanja

$$R_{n+1}(x) = \frac{e^\xi x^{n+1}}{(n+1)!}, \quad R_{2n+3}(x) = \frac{\sin(\xi + \frac{2n+3}{2}\pi)x^{2n+3}}{(2n+3)!},$$

Prepostavimo sada da je  $x > 0$ . Iz  $\xi \leq x$  dobivamo

$$|R_{n+1}(x)| \leq \frac{e^x x^{n+1}}{(n+1)!}, \quad |R_{2n+3}(x)| \leq \frac{x^{2n+3}}{(2n+3)!}.$$

## *Taylorov red, Taylorov polinom, ... (nastavak)*

Zbrojimo li članove reda sve dok absolutna vrijednost prvog odbačenog člana ne padne ispod zadane točnosti  $\varepsilon > 0$ , napravili smo grešku odbacivanja manju ili jednaku

$$\begin{cases} e^x \varepsilon, & \text{za } e^x, \\ \varepsilon, & \text{za } \sin x. \end{cases}$$

U prvom slučaju očekujemo

- malu relativnu grešku,

a u drugom slučaju očekujemo

- malu absolutnu grešku.

Provjerimo to eksperimentalno — u aritmetici računala!

# Greške (nastavak)

# Izvori i vrste grešaka (ponavljanje)

Pri numeričkom rješavanju nekog problema javljaju se četiri vrste grešaka:

- greške modela,
- greške u ulaznim podacima (mjeranjima),
- greške metoda za rješavanje modela,
- greške aritmetike računala.

Za početak, pogledajmo detaljnije zadnju vrstu grešaka koja nastaje zbog “približnog” računanja. To su greške zaokruživanja u

- prikazu brojeva u računalu i
- aritmetici računala.

# Prikaz brojeva u računalu

## *Tipovi brojeva u računalu*

U računalu postoje dva bitno različita tipa brojeva:

- cijeli brojevi
- realni brojevi.

Oba skupa su **konačni podskupovi** odgovarajućih skupova  $\mathbb{Z}$  i  $\mathbb{R}$  u matematici.

Kao **baza** za prikaz **oba** tipa koristi se baza **2**.

# Cijeli brojevi

Cijeli se brojevi prikazaju korištenjem  $n$  bitova — binarnih znamenki, od kojih jedna služi za predznak, a ostalih  $n - 1$  za znamenke broja.

Matematički gledano,

- aritmetika cijelih brojeva u računalu je **modularna aritmetika** u prstenu ostataka modulo  $2^n$ , samo je sustav ostataka **simetričan** oko  $0$ , tj.

$$-2^{n-1}, \dots, -1, 0, 1, \dots, 2^{n-1} - 1.$$

- Računalo ne zna izravno operirati s brojevima izvan tog raspona.

# Realni brojevi

Realni brojevi  $r$  prikazuju se korištenjem mantise  $m$  (ili češće, signifikanda) i eksponenta  $e$  u obliku

$$r = \pm m \cdot 2^e,$$

pri čemu je  $e$  cijeli broj u određenom rasponu, a  $m$  racionalni broj za koji vrijedi  $1 \leq m < 2$  (tj. mantisa započinje s  $1.\dots$ ).

- Vodeća jedinica se često ne pamti, pa je mantisa “dulja” za 1 bit tzv. “skriveni bit” (engl. hidden bit).
- Eksponent se prikazuje kao  $s$ -bitni cijeli broj, a za mantisu pamti se prvih  $t$  znamenki iza binarne točke.
- Po standardu, eksponentu se dodaje “pomak” (engl. bias), da bi eksponent bio nenegativan. Ovo je nebitno za ponašanje aritmetike.

# Realni brojevi

Skup svih realnih brojeva prikazivih u računalu je omeđen, a parametriziramo ga duljinom mantise i eksponenta i označavamo s  $\mathbb{R}(t, s)$ .

mantisa

$\pm$	$m_{-1}$	$m_{-2}$	$\cdots$	$m_{-t}$
-------	----------	----------	----------	----------

eksponent

$e_{s-1}$	$e_{s-2}$	$\cdots$	$e_1$	$e_0$
-----------	-----------	----------	-------	-------

Ne može se svaki realni broj egzaktno spremiti u računalo.

Ako je broj  $x \in \mathbb{R}$  unutar prikazivog raspona i

$$x = \pm \left( \sum_{k=1}^{\infty} b_{-k} 2^{-k} \right) 2^e$$

i mantisa broja ima više od  $t$  znamenki, ...

# Realni brojevi

... bit će spremljena aproksimacija tog broja  $f\ell(x) \in \mathbb{R}(t, s)$  koja se može prikazati kao

$$f\ell(x) = \pm \left( \sum_{k=1}^t b_{-k}^* 2^{-k} \right) 2^{e^*}.$$

Slično kao kod decimalne aritmetike

- ako je **prva** odbačena znamenka **1**, broj zaokružujemo **nagore**,
- a ako je **0**, **nadolje**.

Time smo napravili **apsolutnu grešku** manju ili jednaku od “**pola zadnjeg prikazivog bita**”, tj.  $2^{-t-1+e}$ .

## *Relativna greška zaokruživanja*

Gledajući relativno, greska je manja ili jednaka

$$\left| \frac{x - f\ell(x)}{x} \right| \leq \frac{2^{-t-1+e}}{2^{-1} \cdot 2^e} = 2^{-t},$$

tj. imamo vrlo malu relativnu grešku.

Veličinu  $2^{-t}$  zovemo jedinična greška zaokruživanja (engl. unit roundoff) i uobičajeno označavamo s  $u$ .

Za  $x \in \mathbb{R}$  unutar prikazivog raspona, umjesto  $x$  spremi se zaokruženi broj  $f\ell(x) \in \mathbb{R}(t, s)$  i vrijedi

$$f\ell(x) = (1 + \varepsilon)x, \quad |\varepsilon| \leq u,$$

gdje je  $\varepsilon$  relativna greška napravljena tim zaokruživanjem.

# *IEEE standard za prikaz brojeva*

Prikaz realnih brojeva u računalu zove se **prikaz s pomičnim zarezom/točkom** (engl. floating point representation), a aritmetika je **aritmetika pomičnog zareza/točke** (engl. floating point arithmetic).

Veličine  $s$  i  $t$  prema **novom** IEEE standardu:

format	32-bitni	64-bitni	128-bitni
duljina mantise	23 bita	52 bita	112 bita
duljina eksponenta	8 bitova	11 bitova	15 bitova
jedinična gr. zaokr.	$2^{-24}$	$2^{-53}$	$2^{-113}$
$u \approx$	$5.96 \cdot 10^{-8}$	$1.11 \cdot 10^{-16}$	$9.63 \cdot 10^{-35}$
raspon brojeva $\approx$	$10^{\pm 38}$	$10^{\pm 308}$	$10^{\pm 4932}$

# *IEEE standard za prikaz brojeva (nastavak)*

Većina **PC** računala (procesora) još ne podržava 128-bitni prikaz i aritmetiku.

Umjesto toga, **FPU** (Floating-point unit) stvarno koristi

- tzv. tip **extended** iz starog IEEE standarda.

Dio primjera koje ćete vidjeti napravljen je baš u **tom tipu!**

format	80-bitni
duljina mantise	64 bita
duljina eksponenta	15 bitova
jedinična gr. zaokr.	$2^{-64}$
$u \approx$	$5.42 \cdot 10^{-20}$
raspon brojeva $\approx$	$10^{\pm 4932}$

## *IEEE standard za aritmetiku računala*

IEEE standard propisuje i svojstva aritmetike.

Pretpostavka standarda — za osnovne aritmetičke operacije  
( $\circ$  označava  $+$ ,  $-$ ,  $*$ ,  $/$ ) nad  $x, y \in \mathbb{R}(t, s)$  vrijedi

$$f\ell(x \circ y) = (1 + \varepsilon)(x \circ y), \quad |\varepsilon| \leq u,$$

za sve  $x, y \in \mathbb{R}(t, s)$  za koje je  $x \circ y$  u dozvoljenom rasponu.

Dobiveni rezultat je tada prikaziv, tj. vrijedi  $f\ell(x \circ y) \in \mathbb{R}(t, s)$ .

Postoje rezervirani eksponenti koji označavaju “posebno stanje”:

- overflow,
- underflow,
- dijeljenje s 0,
- nedozvoljenu operaciju kao što su  $0/0$ ,  $\sqrt{-1}$ .