

Uvod u računarstvo

5. predavanje

Saša Singer

singer@math.hr

PMF – Matematički odjel, Zagreb

Sadržaj predavanja

- Osnovni tipovi podataka u računalu (pregled):
 - višekratnici byte-a, odn. riječi (bez strukture),
 - cijeli brojevi bez predznaka,
 - cijeli brojevi s predznakom,
 - “realni” (floating–point) brojevi.
- Cijeli brojevi — prikaz i aritmetika:
 - adrese — “obična” aritmetika,
 - modularna aritmetika cijelih brojeva,
 - prikaz brojeva bez predznaka — sustav ostataka,
 - prikaz brojeva s predznakom — sustav ostataka,
 - tipične **pogreške** u korištenju cijelih brojeva.

Sadržaj sljedećeg predavanja

- Prikaz realnih brojeva — “floating-point” standard:
 - osnovni oblik “floating-point” prikaza — mantisa i eksponent,
 - greške zaokruživanja u prikazu,
 - pojam “jedinične greške zaokruživanja”,
 - IEEE standard — tipovi: single, double, extended.
- Greške zaokruživanja u aritmetici realnih brojeva:
 - greške zaokruživanja osnovnih aritmetičkih operacija, tzv. “katastrofalno” kraćenje,
 - “širenje” grešaka zaokruživanja, stabilni i nestabilni algoritmi,
 - primjeri izbjegavanja nestabilnosti.

Osnovni tipovi podataka u računalu

Jednostavno rečeno, **osnovni** ili **fundamentalni** tipovi podataka u računalu su:

- one **cjeline** ili **blokovi bitova** s kojima računalo “zna nešto raditi”, i to **neovisno o njihovom sadržaju**.

To znači da postoje **instrukcije** koje nešto rade s tim cjelinama kao **operandima**, **bez obzira** na eventualni dodatni **tip** operanda. U ovom kontekstu je

- **tip** = interpretacija sadržaja.

Tipični primjer takvih instrukcija su

- instrukcije za **transfer** tih cjelina između memorije i registara procesora.

Osnovni tipovi podataka (nastavak)

Ako se sjetimo “pravokutnog” izgleda memorije, onda u te tipove sigurno ulaze

- osnovne cjeline koje možemo adresirati,

dakle, ono što smo ranije (u skici memorije) nazvali riječ.

Napomena: kasnije smo pojam “riječ” koristili za nešto drugo — prostor za cijele brojeve, odnosno, instrukcije.

Osim toga, ovisno o veličini “osnovne stranice” (jedne adrese) memorije, računalo može “znati” raditi i s

- manjim cjelinama — dijelovima osnovne cjeline, ako je ona dovoljno velika,
- većim cjelinama — blokovima osnovnih cjelina.

Osnovni tipovi podataka (nastavak)

Vidimo da ti osnovni tipovi vrlo ovise o arhitekturi računala.

Obzirom na to da sadržaj nije bitan, zapravo jedino što se može reći o tim cjelinama je

- njihova duljina — u bitovima.

Naravno, imena ili nazivi za cjeline istih duljina variraju na raznim arhitekturama.

Za nas kao korisnike, ovi tipovi nisu naročito važni, ali

- zgodno ih je upoznati (navesti njihove duljine i nazive), barem na jednom primjeru.

Primjer: Intelova 32-bitna arhitektura procesora (IA-32).

Osnovni tipovi podataka na IA-32

Osnovna cjelina koju možemo adresirati na IA-32 je

1 byte = 8 bitova.

To je duljina “osnovne stranice” (jedne adrese) memorije.

Ostali osnovni tipovi podataka na IA-32 su većih duljina:

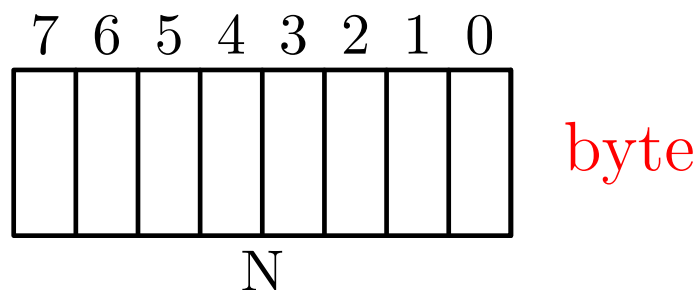
| Naziv | Duljina (bitova) | Broj byteova |
|-----------------|---------------------|-----------------|
| word | 16 | 2 |
| doubleword | 32 | 4 |
| quadword | 64 | 8 |
| double quadword | 128 | 16 |

Označavanje bitova i adresa

Na primjeru osnovnih tipova podataka zgodno je odmah **uvesti** još **dvije** stvari:

- **standardne oznake** za **bitove** unutar pojedine cjeline (koriste se **općenito**, a ne samo na IA-32),
- način **adresiranja** pojedinih dijelova cjeline, obzirom na **raspored bitova** (specifično za pojedinu arhitekturu).

Jedan **byte**, duljine $n = 8$ bitova, na **adresi N** označavamo ovako (svaka “kućica” je **1 bit**):



Označavanje bitova i adresa (nastavak)

Objašnjenje oznaka: Uzmimo da neka **cjelina** (u ovom slučaju, osnovni tip podataka) ima duljinu od n bitova.

- Tradicionalno se **pojedini bitovi** u cjelini **indeksiraju** slično kao i riječi u memoriji, dakle, od 0 do $n - 1$.
- Međutim, ovdje poredak ide “**naopako**”, tako da
 - “**najdesniji**” bit ima indeks 0 — **najniži** ili **zadnji** bit,
 - “**najljeviji**” bit ima indeks $n - 1$ — **najviši** ili **vodeći** bit.

Razlog: **pozicioni prikaz** cijelih brojeva (u **bazi 2**), u kojem **vodeću** znamenku (bit) pišemo kao prvu (**lijevu**), a **najnižu** znamenku (bit) pišemo kao zadnju (**desnu**). Osim toga, **indeksi** bitova odgovaraju pripadnim **potencijama** baze 2 .

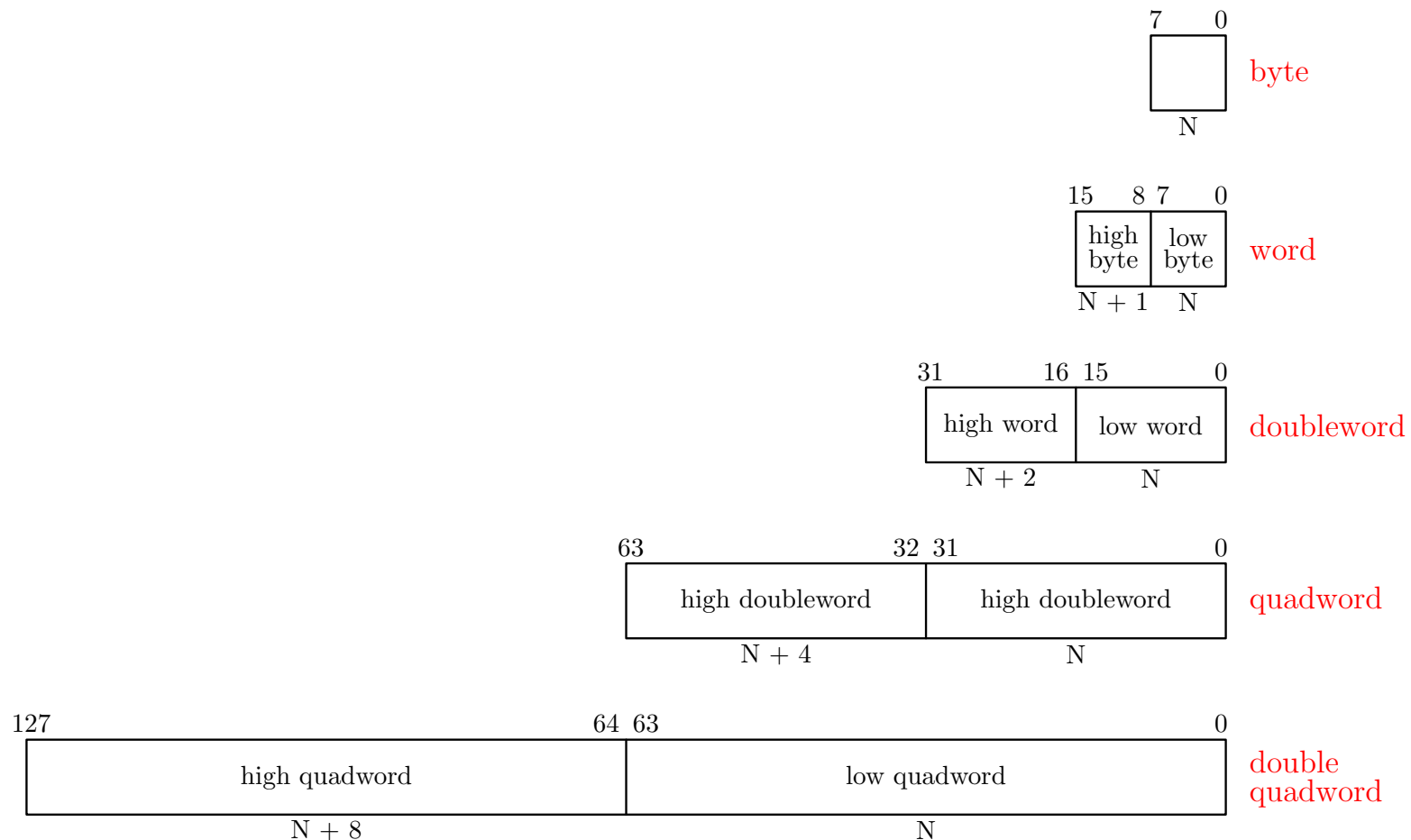
Detalji malo kasnije!

Označavanje bitova i adresa (nastavak)

- Ove **oznake za bitove** katkad pišemo **iznad**, a katkad **ispod** skice cjeline (ali **značenje** je uvijek **očito** iz slike).
- Na početku ih pišemo **iznad**, jer **ispod** skice pišemo **adrese** na kojima se nalaze pojedini **adresabilni dijelovi** cjeline — u ovom slučaju **byteovi** (adresabilne cjeline na IA–32 su byteovi).
- Na IA–32, **najniži byteovi** su i na **najnižim adresama**, ali postoje arhitekture računala na kojima je obratno (vodeći dio je na najnižoj adresi).
- Dogovorno, **najniža adresa** (na kojoj “počinje” cjelina) je ujedno i **adresa čitave cjeline** (bez obzira na poredak dijelova).

Osnovni tipovi podataka na IA-32 (nastavak)

Osnovni tipovi podataka na IA-32 onda izgledaju ovako:



Jednostavni tipovi podataka

Ponovimo, ovi **osnovni tipovi** podataka **nisu** jako korisni, jer s njima ne možemo ništa “pametnije” raditi, osim **transfera**.

Za stvarno “**računanje**”, trebamo

- dodatnu **interpretaciju sadržaja** (bitova) cjeline i
- **operacije** s takvom vrstom podataka (cjelinom bitova).

Skup podataka i **operacije** na njima čine neku **algebarsku strukturu** koju zajedničkim imenom zovemo **tip podataka**.

Oni tipovi podataka za koje računalo “**zna**” ili **može**:

- **prikazati** pripadni **skup podataka** i
- **izvesti** pripadne **operacije** na njima,

zovu se **jednostavni** tipovi podataka.

Jednostavni tipovi podataka (nastavak)

Pojam “jednostavni” znači da su **operacije** na toj vrsti podataka **izravno** podržane arhitekturom računala, tj.

- postoje instrukcije za njih.

Dakle, te operacije su **elementarne operacije** (za računalo kao izvršitelja) i u principu su **brze**.

Standardne jednostavne tipove podataka možemo grubo podijeliti u **dvije** grupe:

- **nenumerički** tipovi — **znakovi**, **logička algebra**,
- **numerički** tipovi — “**cijeli**” i “**realni**” brojevi (nekoliko raznih tipova za obje vrste brojeva).

Vidjet ćemo da se nenumerički tipovi zapravo svode na numeričke.

Nenumerički tipovi podataka (pregled)

Ukratko o **nenumeričkim** tipovima podataka.

Znakovi:

- prikaz je u nekom **kôdu** (obično nadskup **ASCII kôda**), tj. **cijelim brojevima**,
- posebna operacija sa znakovima (osim transfera) **nema**. Sve **funkcije** na znakovima svode se na elementarne operacije na cijelim brojevima (vidi C).

Dakle, znakovi **nisu** izravno vezani za arhitekturu računala, ali su **jednostavni** tip u operacijskim sustavima i programskim alatima.

Uglavnom služe za ulaz i izlaz, te kao dijelovi složenijih struktura podataka.

Nenumerički tipovi podataka (pregled)

Logička ili Booleova algebra:

- logičke vrijednosti prikazuju se **bitovima**,

$$\text{laž} = 0, \quad \text{istina} = 1,$$

koje opet možemo uzeti i kao **cijele brojeve**,

- osnovne operacije **ne**, **i**, **ili** (engl. **not**, **and**, **or**), svode se na aritmetičke u bazi **2**.

Logičke operacije mogu se izvesti i bit-po-bit na čitavim skupinama bitova u nekoj većoj cjelini (vidi C).

Za nas kao korisnike, logička algebra služi za formulaciju i kombiniranje uvjeta u uvjetnim naredbama.

Numerički tipovi podataka (pregled)

Numerički tipovi podataka moraju realizirati

- četiri osnovne aritmetičke operacije na raznim skupovima brojeva.

Osnovni problem: standardni skupovi brojeva u matematici

$$\mathbb{N}, \mathbb{Z}, \mathbb{Q}, \mathbb{R}$$

su **beskonačni** i **ne možemo** ih prikazati u računalu.

Umjesto toga, u računalu **možemo** prikazati samo neke **konačne** podskupove odgovarajućeg matematičkog skupa. Drugim riječima,

- konačni podskup je “**model**” beskonačnog skupa.

Numerički tipovi podataka (pregled)

Numeričke tipove možemo podijeliti u **tri** grupe, prema beskonačnom **skupu** kojeg “**modeliramo**”:

- “cijeli” brojevi bez predznaka — model za $\mathbb{N}_0 = \mathbb{N} \cup \{0\}$,
- “cijeli” brojevi s predznakom — model za \mathbb{Z} ,
- “realni” brojevi — model za \mathbb{R} .

Navodnici naglašavaju da su pripadni “**prikazivi**” skupovi brojeva **konačni**.

Dodatno, **svaka grupa** ima nekoliko “**podtipova**”, ovisno o “**veliĉini**” pripadnog konaĉnog skupa prikazivih brojeva.

Osim toga, prijelaz na **konaĉne** skupove bitno **mijenja realizaciju aritmetike** na odgovarajućem skupu. Aritmetika se **ne** nasljeđuje projekcijom s originalnog skupa!

Numerički tipovi podataka (pregled)

Za **potpuni opis** numeričkih tipova podataka, moramo još opisati:

- koji konačni skupovi brojeva modeliraju odgovarajuće matematičke skupove,
- kako se točno prikazuju njihovi elementi u računalu,
- kako se realizira aritmetika na tim skupovima.

Detalji u nastavku.

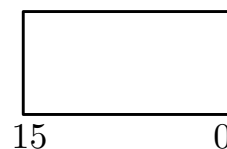
Prije toga, za **ilustraciju**, pogledajmo kako izgledaju ove **tri grupe** numeričkih tipova podataka (s podtipovima) na IA-32 arhitekturi.

Numerički tipovi podataka na IA-32

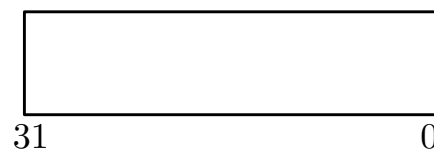
Cijeli brojevi bez predznaka (unsigned integer) na IA-32:



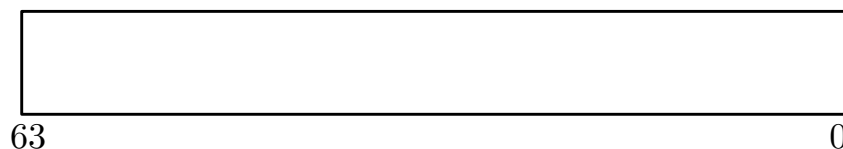
byte unsigned integer



word unsigned integer



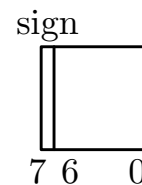
doubleword unsigned integer



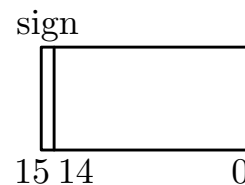
quadword unsigned integer

Numerički tipovi podataka na IA-32 (nastavak)

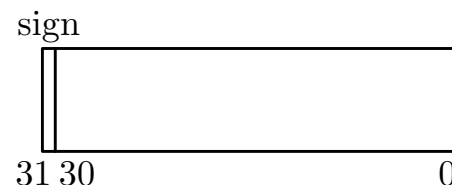
Cijeli brojevi s predznakom (signed integer) na IA-32:



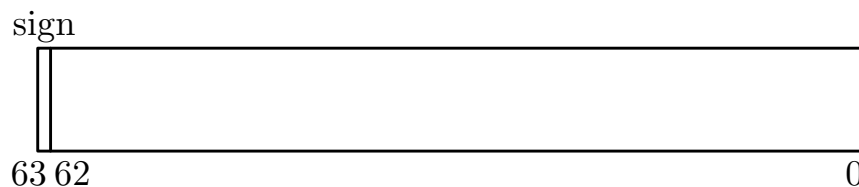
byte signed integer



word signed integer



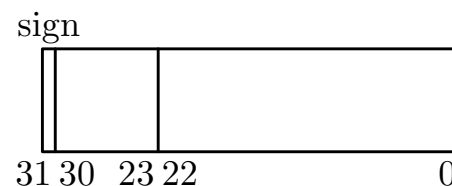
doubleword signed integer



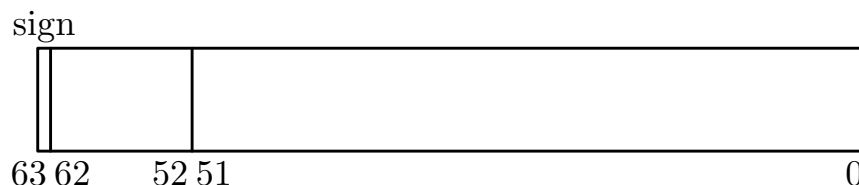
quadword signed integer

Numerički tipovi podataka na IA-32 (nastavak)

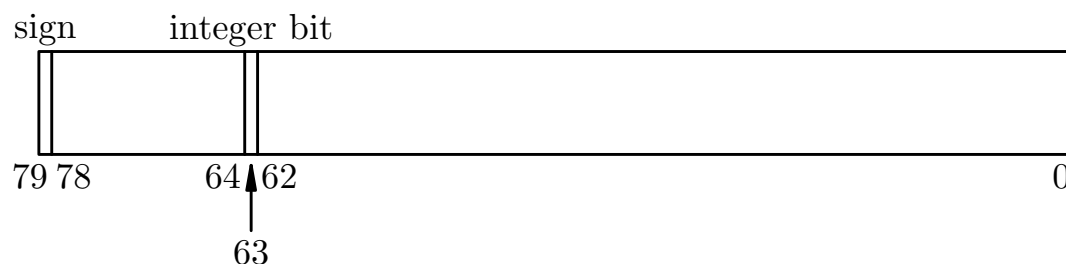
Realni brojevi u tzv. “floating-point” prikazu (v. kasnije), ne samo na IA-32, već općenito, po IEEE standardu:



single precision floating point



double precision floating point



double extended precision floating point

Skraćeni nazivi za ove tipove su: **single**, **double** i **extended**.

Uvod u prikaz cijelih brojeva

Prvo i **osnovno** što moramo znati je **broj bitova** predviđenih za **prikaz cijelih brojeva** (bez predznaka ili s njim).

Pretpostavimo da imamo n bitova na raspolaganju za **prikaz**. Već smo vidjeli da su tipične vrijednosti za n

8, 16, **32**, 64, 128.

Danas se (još uvijek) najčešće koristi $n = 32$.

U n bitova možemo prikazati točno 2^n **različitih podataka**, jer svaki bit može (nezavisno od ostalih) biti jednak 0 ili 1.

Dakle, **skup brojeva** koje možemo **prikazati** u tih n bitova ima (najviše) 2^n **elemenata**. Običaj je da se iskoriste **sve** mogućnosti za prikaz, pa taj **skup ima točno 2^n elemenata**.

Cijeli brojevi bez predznaka

Cijeli brojevi bez predznaka modeliraju skup $\mathbb{N}_0 = \mathbb{N} \cup \{0\}$.

Standardni dogovor: u računalu se prikazuje

- najveći mogući početni komad tog skupa \mathbb{N}_0 .

Ako imamo n bitova na raspolaganju za prikaz, onda skup prikazivih brojeva ima 2^n elemenata, pa je on jednak

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

Dakle, najveći prikazivi cijeli broj bez predznaka je

$$2^n - 1.$$

Veće brojeve ne možemo prikazati sa samo n bitova.

Cijeli brojevi bez predznaka (nastavak)

Tipične vrijednosti za najveći prikazivi cijeli broj bez predznaka su:

| n | $2^n - 1$ |
|-----|---------------|
| 8 | 255 |
| 16 | 65 535 |
| 32 | 4 294 967 295 |

Kako stvarno izgleda prikaz brojeva u tih n bitova?

Prikaz pojedinih (prikazivih) brojeva je

- doslovna “kopija” prikaza tog broja u pozicionom zapisu u bazi 2.

Što to znači?

Cijeli brojevi bez predznaka (nastavak)

Neka je $B \in \{0, 1, \dots, 2^n - 1\}$ neki prikazivi broj.

Ako je $B = 0$, onda je svih n bitova u prikazu jednako 0, tj.

$$B = 0 \iff \text{bit}_i = 0, \quad \text{za } i = 0, \dots, n - 1.$$

U protivnom, ako je $B > 0$, onda njegov normalizirani pozicioni prikaz u bazi 2 ima oblik:

$$B = b_k \cdot 2^k + \dots + b_1 \cdot 2 + b_0, \quad b_i \in \{0, 1\}, \quad b_k > 0,$$

gdje su b_i binarne znamenke (bitovi) broja B .

Ograničenje $b_k > 0$ na vodeću binarnu znamenku samo kaže da je prikaz normaliziran, tj. da nemamo “previše” nul-znamenki “sprijeda”.

Cijeli brojevi bez predznaka (nastavak)

Nadalje, znamo da je $k \leq n - 1$, jer je B prikaziv.

Ako pišemo samo **binarne znamenke** (bitove) “u nizu”,
pripadni pozicioni zapis broja B u bazi 2 ima oblik

$$B = (b_k b_{k-1} \cdots b_1 b_0)_2.$$

I točno tako se **spremaju bitovi** u prikazu, samo treba
vodeće bitove dopuniti **nulama**, od indeksa $k + 1$ do $n - 1$,
ako takvih ima, tj. ako je $k < n - 1$.

Dakle, **prikaz** broja B kao **cijelog broja bez predznaka** ima
oblik

$$\text{bit}_i = \begin{cases} b_i, & \text{za } i = 0, \dots, k, \\ 0, & \text{za } i = k + 1, \dots, n - 1. \end{cases}$$

Cijeli brojevi bez predznaka (nastavak)

U računalu će to biti prikazano kao “cjelina” od n bitova

$$\text{bit}_{n-1} \text{ bit}_{n-2} \dots \text{bit}_1 \text{ bit}_0.$$

Ako “proširimo” zapis broja B u bazi 2 do **točno** n binarnih znamenki,

$$B = b_{n-1} \cdot 2^{n-1} + \dots + b_1 \cdot 2 + b_0, \quad b_i \in \{0, 1\},$$

s tim da **vodeće znamenke smiju biti 0**, odmah dobivamo prikaz broja B kao cijelog broja bez predznaka

$$\text{bit}_i = b_i, \quad \text{za } i = 0, \dots, n - 1,$$

s tim da ovo vrijedi i za $B = 0$.

Cijeli brojevi bez predznaka (nastavak)

Primjer. Uzmimo da je $n = 8$ (da ne pretjeravamo), i pogledajmo zapis broja 123. Za početak, vrijedi

$$123 \leq 255 = 2^8 - 1,$$

pa je 123 prikaziv. Nadalje, njegov binarni prikaz je

$$\begin{aligned} 123 &= 64 + 32 + 16 + 8 + 2 + 1 \\ &= 0 \cdot 2^7 + 1 \cdot 2^6 + 1 \cdot 2^5 + 1 \cdot 2^4 \\ &\quad + 1 \cdot 2^3 + 0 \cdot 2^2 + 1 \cdot 2^1 + 1 \cdot 2^0. \end{aligned}$$

Dakle, broj 123 kao cijeli broj bez predznaka ima prikaz

$$123 \longleftrightarrow 01111011.$$

Aritmetika cijelih brojeva bez predznaka

Aritmetika cijelih brojeva bez predznaka s n bitova za prikaz brojeva je tzv. **modularna aritmetika**, ili, preciznije

- **aritmetika ostataka modulo 2^n** .

To znači da **aritmetičke operacije** $+$, $-$ i $*$ na skupu cijelih brojeva bez predznaka daju rezultat koji je

- **jednak ostatku** rezultata pripadne cjelobrojne operacije (u skupu \mathbb{Z}) pri **dijeljenju** s 2^n .

Drugim riječima, za **prikazive** operande A i B vrijedi

$$\text{rezultat } (A \text{ op } B) := (A \text{ op } B) \bmod 2^n,$$

gdje je **op** zbrajanje, oduzimanje ili množenje.

Aritmetika cijelih brojeva bez predznaka

Važna napomena: Ako je “pravi” cjelobrojni rezultat A op B prevelik (neprikaziv), računalo ne javlja nikakvu grešku, već

- postavlja tzv. bit prijenosa (engl. “carry bit”) na 1 u kontrolnom registru.

Što će se dalje dogoditi, ovisi o programu koji se izvršava.

Standardno ponašanje programskih alata ovisi o tome koja vrsta podataka se prikazuje cijelim brojevima bez predznaka. A tu postoje dvije mogućnosti.

- Ako je riječ o “pravim” korisničkim podacima, prijenos se ignorira, bez ikakve poruke. Normalno se nastavlja rad, s rezultatom po opisanom pravilu.

Zato oprez (v. malo kasnije)!

Aritmetika adresa

S druge strane, **memorijske adrese** se, također, **prikazuju kao cijeli brojevi bez predznaka** — određene **veliĉine**.

Na primjer, obiĉni **adresni prostor** na IA-32 je 2^{32} byte-a, pa se adrese prikazuju kao **32-bitni** cijeli brojevi bez predznaka.

- S **adresama** se isto tako rade **aritmetiĉke operacije** (aritmetika pokazivaĉa ili pointera u C-u), posebno kod obrade nizova.
- Dosta je oĉito da ova aritmetika **nije** modularna!
- Tu nema šale, prijenos se **ne smije** ignorirati i raĉunalo mora javiti **grešku** (“memory protect violation” ili nešto sliĉno).

Aritmetika adresa (nastavak)

Nažalost, u praksi postoje razne “čarolije” na temu **adresa**, koje je **katkad** zgodno znati.

Primjer. Ne znam da li znate da MS Windows XP ima “**ograničenje**” adresa na samo **2 GB**, što je **polovina** od normalnog adresnog prostora na IA-32 (**4 GB**).

Stvar ide tako daleko da se XP “**ne diže**” ako u računalu imate više od **2 GB** memorije (probao sam).

U čemu je “štos” — ne znam. Intel kaže da je ograničenje od **2 GB** “tvrdo” ugrađeno u osnovne Microsoftove razvojne biblioteke (tzv. SDK), koje svi proizvođači (pa i Intel) koriste za razvoj svojih programa (recimo, C i Fortran kompilera).

Ako netko sazna kako nagovoriti XP da uredno “vidi” više od **2 GB** memorije, javite mi.

Aritmetika cijelih brojeva bez predznaka (opet)

Zašto se aritmetika realizira na ovaj način, kao **modularna aritmetika**?

Postoje **dva** vrlo dobra razloga.

- Čisto **tehnički**, ova realizacija je **brza**.

Ostaci modulo 2^n (uz ignoriranje prijenosa) znače da **stalno** uzimamo samo **najnižih n bitova rezultata**, što je lako realizirati.

Drugi razlog je **matematičke** prirode.

- U pozadini ove realizacije je klasična **algebarska struktura prstena ostataka modulo 2^n** .

Tu strukturu je korisno detaljnije opisati, jer bitno olakšava razumijevanje cjelobrojne aritmetike (i one s predznakom).

Prsten ostataka modulo 2^n

Naime, skup svih prikazivih cijelih brojeva bez predznaka

$$\mathbb{Z}_{2^n} = \{0, 1, 2, \dots, 2^n - 2, 2^n - 1\}$$

je ujedno i **standardni sustav ostataka** koji dobivamo pri cjelobrojnom dijeljenju s 2^n . Zato se i označava sa \mathbb{Z}_{2^n} .

Ako na njemu definiramo binarne operacije **zbrajanja** \oplus i **množenja** \odot preko ostataka pripadnih cjelobrojnih operacija,

$$A \oplus B := (A + B) \bmod 2^n,$$

$$A \odot B := (A \cdot B) \bmod 2^n,$$

onda $(\mathbb{Z}_{2^n}, \oplus, \odot)$ ima algebarsku strukturu **prstena**.

Prsten ostataka modulo 2^n (nastavak)

Lako se vidi da za (jedinstveni) **suprotni element** “ $-A$ ” obzirom na zbrajanje vrijedi: “ -0 ” = 0, i “ $-A$ ” = $2^n - A$, za $A \neq 0$, jer je

$$A \oplus “-A” = (A + (2^n - A)) \bmod 2^n = 0.$$

Na kraju, **oduzimanje** \ominus definiramo kao zbrajanje sa suprotnim elementom

$$A \ominus B := A + “-B”.$$

I tako smo dobili **tri** osnovne aritmetičke operacije, koje se **upravo na taj način** realiziraju u računalu za cijele brojeve bez predznaka.

A što je s **dijeljenjem**? To dosad nismo ni spomenuli!

Prsten ostataka modulo 2^n (nastavak)