

Univerzite u Novom Sadu
Fakultet Tehničkih Nauka
Katedra za računarsku tehniku i međuračunarske komunikacije

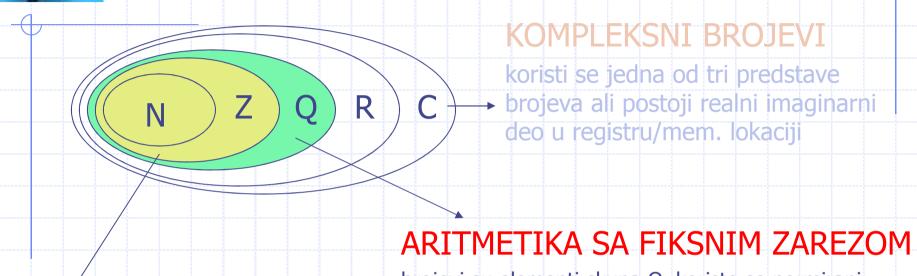


### Algoritmi i arhitekture DSP I

NUMERIČKO PREDSTAVLJANJE PODATAKA I TIPOVI ARITMETIKE



### KAKO PREDSTAVITI BROJEVE?



### CELOBROJNA ARITMETIKA

brojevi su elementi skupa Z, negativni brojevi se predstavljaju u drugom komplementu.

Opseg brojeva koji može da se prikaže zavisi od broja bita.

brojevi su elementi skupa Q, koriste se normirani razlomci (razlomci kod kojih je brojilac veći od imenioca), tako da je opseg brojeva koji može da se prikaže u intervalu -1/+1.

### ARITMETIKA SA POKRETNIM ZAREZOM

brojevi su elementi skupa Q, koriste se ne-normirani razlomci opseg brojeva koji može da se prikaže je mnogo veći.



### **CELI BROJEVI**



TEŽINA BITA  $-2^7$   $2^6$   $2^5$   $2^4$   $2^3$   $2^2$   $2^1$   $2^0$ 

### PRIMER:

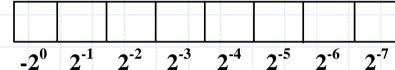
ILI



### BROJEVI U FIKSNOM ZAREZU



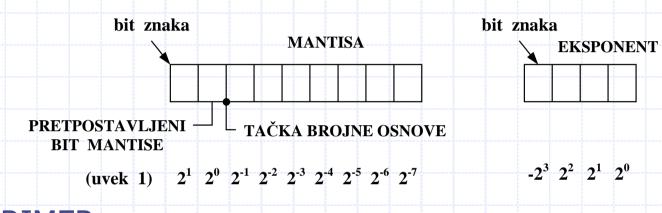
TEŽINA BITA  $-2^0$   $2^{-1}$ 



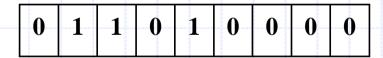
#### PRIMER:



### BROJEVI U POKRETNOM ZAREZOM



#### PRIMER:

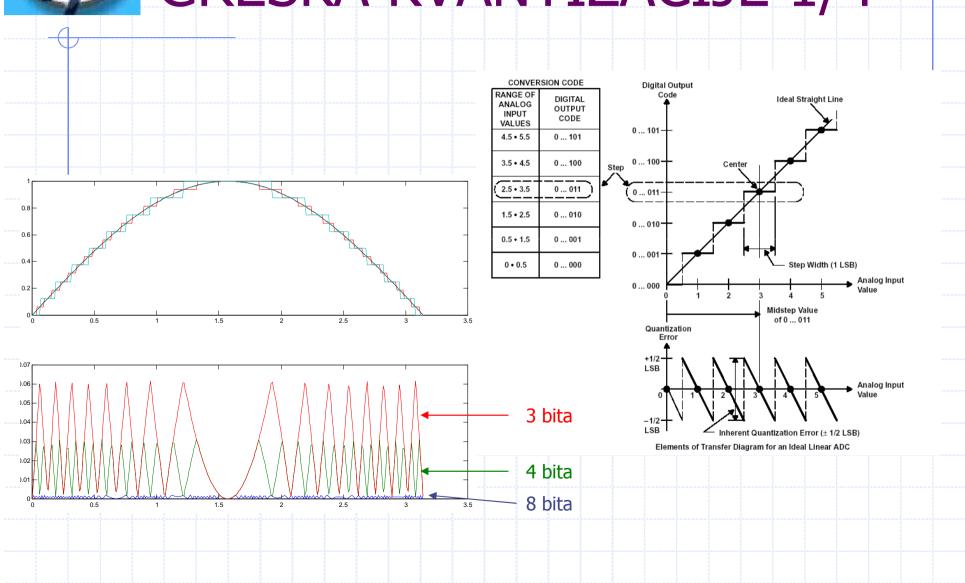


MANTISA = 
$$2^{0}+2^{-1}+2^{-3} = 1+0,5+0,125=1,625$$

DECIMALNA VREDNOST 
$$1,625 \times 2^5 = 52$$

**EKSPONENT** = 
$$2^2 + 2^0 = 5$$

# GREŠKA KVANTIZACIJE 1/4





## GREŠKA KVANTIZACIJE 2/4

Proces kvantovanja nelinearan i nepovratan, jer se više vrednosti ulaznog signala preslikavaju u istu vrednost izlaznog signala. Greška kvantovanja:

$$\mathcal{E}(n) = x_q(n) - x(n)$$

Uz pretpostavku da je:

$$-1 \le x(n) < +1$$

U procesu kvantizacije koristimo B+1 bit, tada je korak kvantovanja:

$$q = \frac{1}{2^B} = 2^{-B}$$

Greška kvantovanja leži u opsegu

$$-\frac{q}{2} < \varepsilon(n) < \frac{q}{2}$$

- Uzimajući da je greška kvantovanja sekvenca slučajnih brojeva koja zadovoljava sledeće uslove:
  - Greška kvantovanja ima uniformnu gustinu raspodele
  - Greška kvantovanja predstavlja stacionarni beli šum
  - Greška kvantovanja nije korelisana sa signalom x(n)



## GREŠKA KVANTIZACIJE 3/4

- Na osnovu prethodnih pretpostavki može se smatrati da je greška kvantovanja aditivni beli gausov šum.
- Uticaj aditivnog šuma se obično izražava preko odnosa signal šum (eng. Signal to Noise Ration - SNR), koji se definiše kao:

 $SNR(dB) = 10\log\frac{P_x}{P_n}$ 

gde je Px snaga ulaznog signala a Pn snaga kvantizacionog šuma

Snaga šuma kvantovanja (varijanse) je data izrazom:

$$P_n = \sigma_{\varepsilon}^2 = \int_{-q/2}^{q/2} \varepsilon^2 p(\varepsilon) d\varepsilon = \frac{1}{q} \int_{-q/2}^{q/2} \varepsilon^2 d\varepsilon = \frac{q}{12} = \frac{2^{-2B}}{12}$$

Tako da je odnos signal/šum:

$$SNR(dB) = 10\log\frac{P_x}{P_n} = 10\log P_x + 10\log(12 \cdot 2^{2B}) = 10\log P_x + 10.8 + 6.02B$$



## GREŠKA KVANTIZACIJE 4/4

Za sinusni signal punog opsega odnos signal je:

$$SNR(dB) = 1.76dB + 6.02B$$

Svaki bit u A/D konverziji ulaznog signala povećava odnos signal/šum kvantovanja za 6dB.



### NEPOKRETNI ZAREZ NASUPROT POKRETNOG ZAREZA

- Posmatrajmo 32 bitnu reč i koliki dinamički opseg, SNR možemo obezbediti u:
- **❖ NEPOKRETNOM ZAREZU:** 
  - $\Rightarrow$  min=2<sup>-31</sup>, max=1-2<sup>-31</sup>
- **❖ POKRETNOM ZAREZU:** 
  - $\Rightarrow$  min= 5.88 x 10<sup>-39</sup>, max= 3.40 x 10<sup>38</sup>
  - dinamički opseg

$$SNR(dB) = 1535dB$$

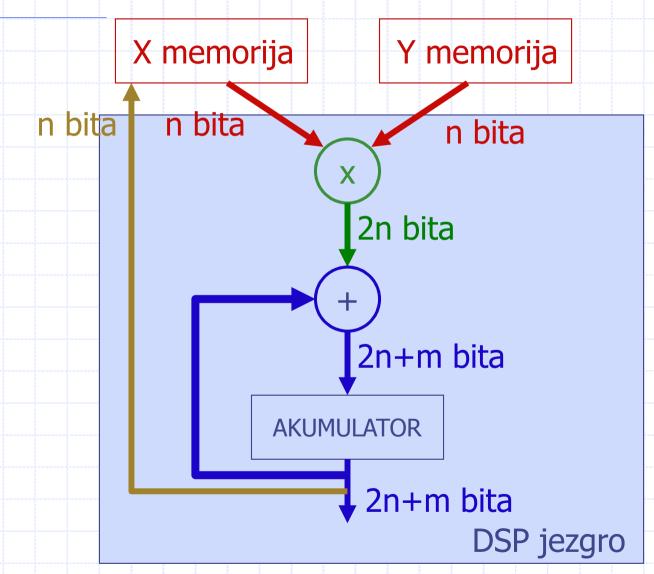


# KOLIKO BITA JE POTREBNO ZA KOJU APLIKACIJU?

Aplikacija	Opseg	Odmeravanje(fs)	AD/DA bita
Telefonija	300-3400 Hz	8 kHz	12-13
Široko pojasni	50-7000 Hz	16 kHz	14-15
Hi-Fi			
FM/TV	30-15000 Hz	32 kHz	16
CD	20-20000 Hz	44.1 kHz	16
profi audio	10-22000 Hz	48 kHz	24
VIDEO			

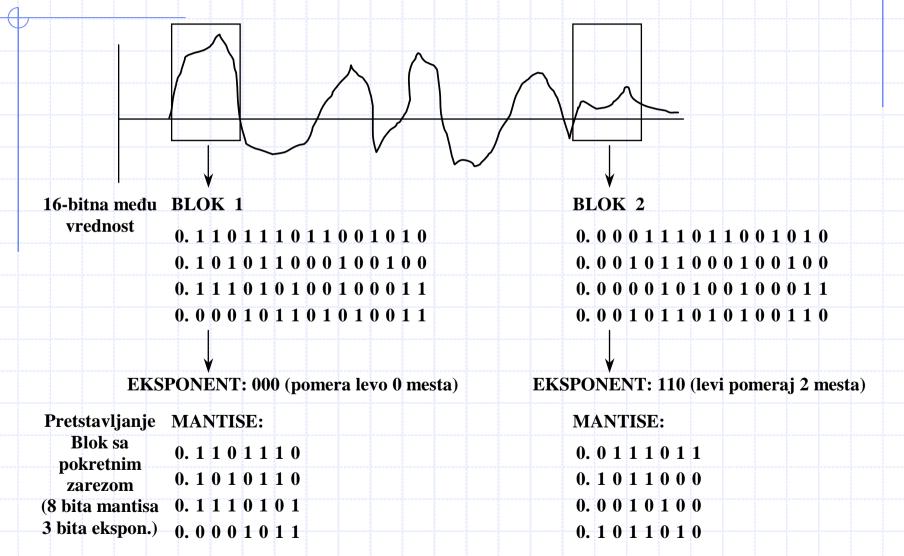


## PROŠIRENA PRECIZNOST



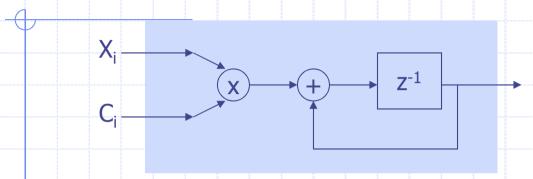


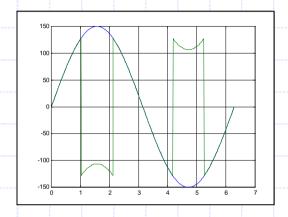
### EMULACIJA POKRETNOG ZAREZA I BLOK POKRETNOG ZAREZA



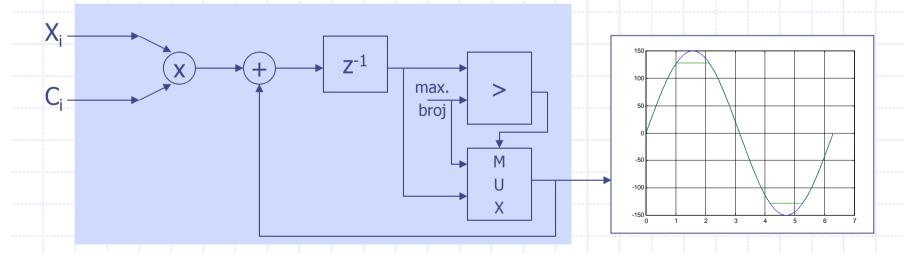


## PREKORAČENJE I LIMITER



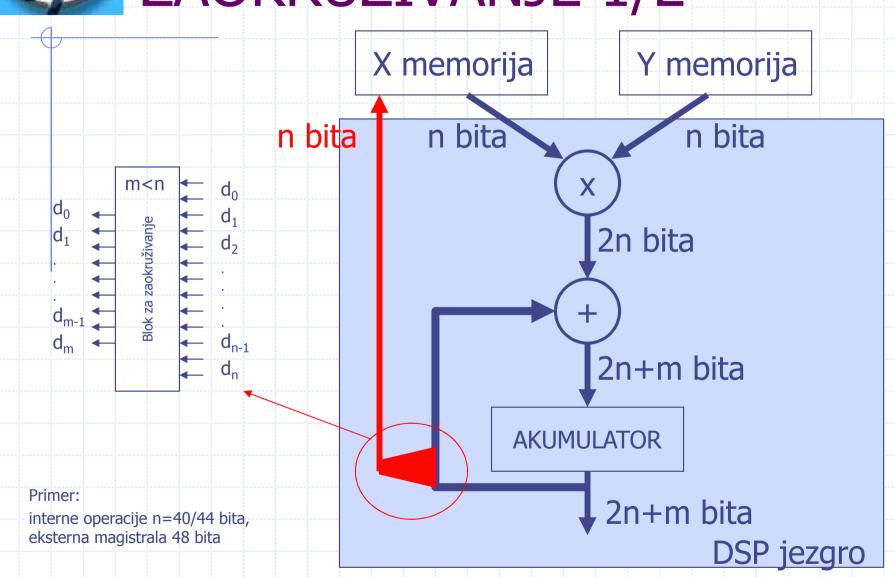


REŠENJE



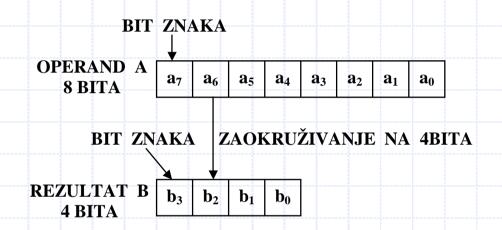


## ZAOKRUŽIVANJE 1/2





## ZAOKRUŽIVANJE 2/2



#### ZAOKRUŽIVANJE NA NAJBLIŽU VREDNOST

#### KONVERGENTNO ZAOKRUŽIVANJE

$$b_3 : b_0 = a_7 : a_4 + a_3$$

IF 
$$a_3: a_0 > 1000$$

$$b_3$$
:  $b_0 = a_7$ :  $a_4 + a_3$ 

IF 
$$a_3: a_0 < 1000$$

$$b_3$$
:  $b_0 = a_7$ :  $a_4 + a_3$ 

IF 
$$a_3: a_0 = 1000$$

$$b_3$$
:  $b_0 = a_7$ :  $a_4 + a_3$