

# **DIGITALNI SUSTAVI ZA OBRADU SIGNALA**

**DSOS22**

Julije Ožegović  
FESB Split

# DIGITALNI SUSTAVI ZA OBRADU SIGNALA

UVOD: ANALOGNI I DIGITALNI SUSTAVI

I. OSNOVE DIGITALNE OBRADE SIGNALA

II. DIGITALNI FILTRI U VREMENSKOM  
I FREKVENCIJSKOM PODRUČJU

III. STRUKTURA DIGITALNIH SUSTAVA  
ZA OBRADU SIGNALA

IV. DIGITALNA OBRADA SIGNALA U PRIMJENI

## II. DIGITALNI FILTRI U VREMENSKOM I FREKVENCIJSKOM PODRUČJU

8. SINTEZA NEREKURZIVNIH FILTARA

9. SINTEZA NEREKURZIVNIH FILTARA  
FOURIEROVOM TRANSFORMACIJOM

10. SINTEZA REKURZIVNIH FILTARA

11. DISKRETNNA FOURIEROVA TRANSFORMACIJA

12. BRZA FOURIEROVA TRANSFORMACIJA

13. POSTUPCI BRZE FOURIEROVE TRANSFORMACIJE

14. FFT OBRADA SIGNALA

# 11. DISKRETNA FOURIEROVA TRANSFORMACIJA

11.1. DEFINICIJA DFT

11.2. SVOJSTVA DFT

11.3. RAČUNANJE DFT

## 11.1. DEFINICIJA DFT

- OSNOVA I DEFINICIJA DFT I IDFT

- ODNOS DFT, DFN i FTAN

## - OSNOVA I DEFINICIJA DFT I IDFT

- Rad u frekvencijskom području
  - do sada smo definirali DFT i FT aperiodičkog niza
  - dobili smo
    - diskretni spektar periodičkog niza i
    - kontinuirani spektar aperiodičkog niza – zgodan za opis sustava
  - oba spektra su periodička, što je posljedica uzorkovanja signala
- DFT – diskretna Fourierova transformacija
  - definicija
  - način efikasnog izračunavanja (FFT)

## - DEFINICIJA DFT I IDFT

- Signali:
  - striktno periodički se ponavljaju u budućnosti
    - pa ne nose informaciju
    - te nam nisu interesantni
  - aperiodički su neodređenog budućeg oblika, pa nose informaciju
  - aperiodički signali su najčešći u prirodi i primjeni

## - DEFINICIJA DFT I IDFT

- Za aperiodičke signale definiramo DFT i IDFT:

- DFT: 
$$X[k] = \sum_{n=0}^{N-1} x[n] \cdot \exp(-j2\pi kn/N) = \sum_{n=0}^{N-1} x[n] \cdot W_N^{kn}$$

$$W_N = \exp(-j2\pi/N)$$

- Inverzna DFT (IDFT) 
$$x[n] = \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X[k] \cdot W_N^{-kn}$$

- DFT formira periodički spektar
  - IDFT formira periodički signal
  - obje predstavljaju konačni period spektra odnosno signala



## - USPOREDBA DFT sa DFN i FTAN

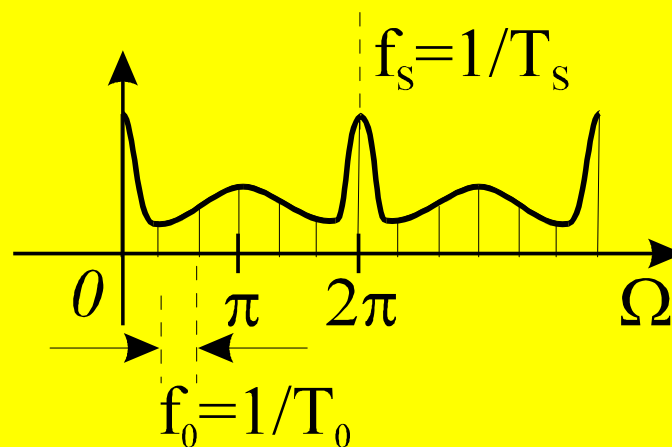
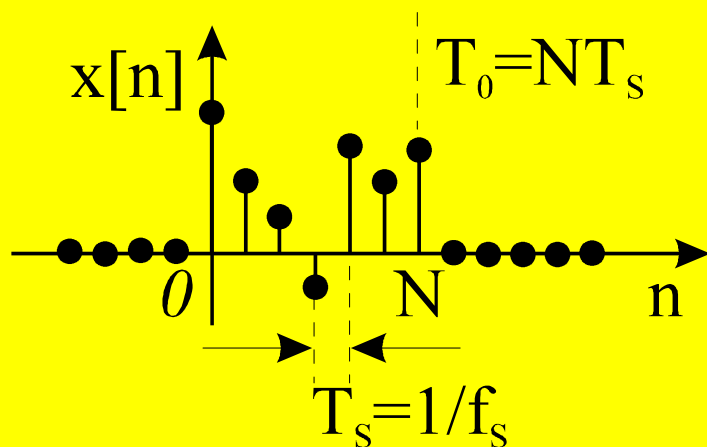
- Usporedba DFT sa DFN:
  - DFT je suštinski identična sa diskretnim Fourierovim nizom:
    - samo je sada  $1/N$  na strani inverzne transformacije (uobičajeno)
    - parametri  $a_k$  sada su nazvani  $X[k]$
  - stoga DFT može značiti:
    - DFN, ako je signal striktno periodičan
    - način izračuna, ako je signal aperiodičan
  - u oba slučaja DFT daje kompletni informaciju o signalu
    - jedino se kod aperiodičkog ona mijenja iz bloka u blok uzoraka

## - USPOREDBA DFT sa DFN i FTAN

- Usporedba DFT sa FTAN:
  - FTAN već opisuje aperiodičke nizove:
    - problem je što daje kontinuirani spektar
    - time možemo opisati frekvencijski odziv sustava
    - međutim ne možemo ga koristiti u numeričkoj obradi računalom
  - treba nam UZORKOVANA verzija spektra
  - DFT upravo daje takvu, uzorkovanu verziju spektra!
  - pitamo se koliko treba uzoraka spektra, odnosno koji je korak uzorkovanja

## - USPOREDBA DFT sa DFN i FTAN

- Uzorkovanje spektra:
  - teorem uzorkovanja kaže
    - kontinuirani spektar signala koji traje  $T_0$  sekundi može se predstaviti sa uzorcima spektra razmaknutim najviše  $1/T_0$  herca



## - USPOREDBA DFT sa DFN i FTAN

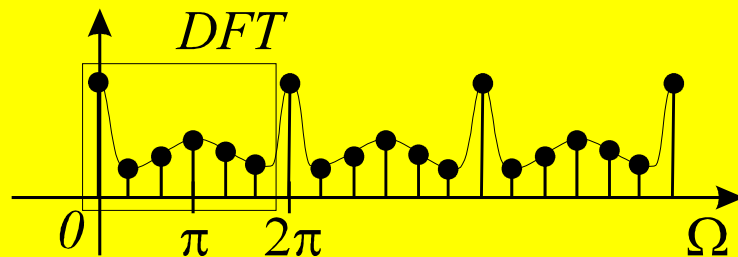
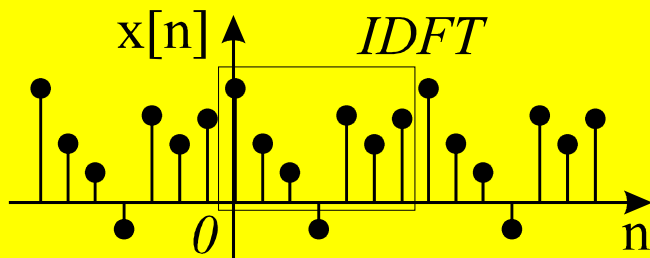
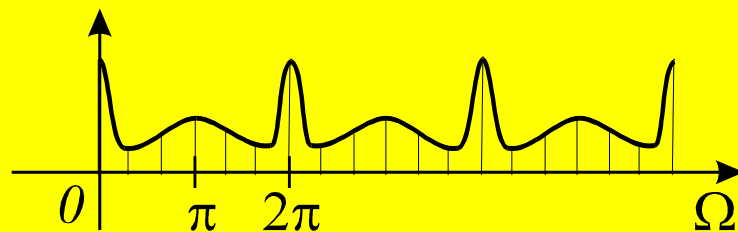
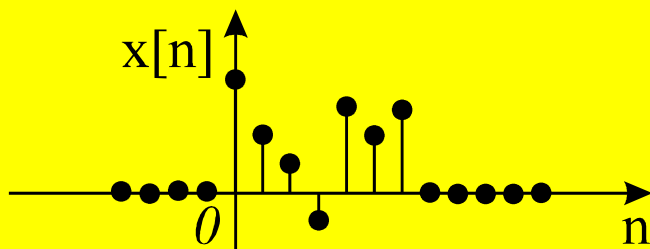
- Uzorkovanje spektra:
  - spektar je periodičan s periodom  $2\pi$ :
    - $T_0 = NT_s$  ( $T_s$ =period uzorkovanja)
    - uzorci spektra razmaknuti su  $1/NT_s$  herca ili  $2\pi/NT_s$  radijana/s
  - znamo da je  $\Omega = \omega T_s = 2\pi f T_s$ 
    - $f = f_s = 1/T_s$  imamo:  $\Omega = 2\pi T_s / T_s = 2\pi$
    - $f = f_0 = 1/T_0$  imamo:  $\Omega = 2\pi T_s / T_0 = 2\pi T_s / NT_s = 2\pi/N$
  - dakle razmak uzoraka je najviše  $2\pi/N$  radijana u  $\Omega$
  - u periodu spektra od  $2\pi$  imamo najmanje  $N$  uzoraka

## - USPOREDBA DFT sa DFN i FTAN

- Uzorkovanje spektra:
  - DFT upravo daje
    - N uzoraka u jednom periodu spektra
    - na osnovi N uzoraka vremenskog signala
    - to je ranije spomenuta podudarnost stupnjeva slobode
  - ako je vremenski signal realan
    - spektar je periodičan i zrcalan
    - imamo pola jedinstvenih uzoraka spektra, ali koji su kompleksni
  - N, koliko daje DFT, je upravo optimalan broj uzoraka

## - USPOREDBA DFT sa DFN i FTAN

- Usporedba vremenskih signala i spektra:



## 11.2. SVOJSTVA DFT

- PERIODIČNOST, LINEARNOST, VREMENSKI POMAK

- KONVOLUCIJA, MODULACIJA

## SVOJSTVA DFT

- DFT ima sva svojstva koja ima DFN i FTAN:

- periodičnost

$$x[n] = x[n + N] ; X[k] = X[k + N]$$

- linearnost

ako je:  $x_1[n] \leftrightarrow X_1[k] ; x_2[n] \leftrightarrow X_2[k]$

tada je:

$$A \cdot x_1[n] + B \cdot x_2[n] \leftrightarrow A \cdot X_1[k] + B \cdot X_2[k]$$

- vremenski pomak

$$x_1[n - n_0] \leftrightarrow X[k] \cdot \exp(-j2\pi kn_0/N) = X[k] \cdot W_n^{kn_0}$$



# SVOJSTVA DFT

- DFT ima sva svojstva koja ima DFN i FTAN:

– konvolucija  
ako je:  $x_1[n] \leftrightarrow X_1[k] ; x_2[n] \leftrightarrow X_2[k]$

tada je: 
$$\sum_{m=0}^{N-1} x_1[n] \cdot x_2[m-n] \leftrightarrow X_1[k] \cdot X_2[k]$$

– modulacija:

$$x_1[n] \cdot x_2[n] \leftrightarrow \frac{1}{N} \sum_{m=0}^{N-1} X_1[m] \cdot X_2[k-m]$$

## 11.3. RAČUNANJE DFT

- KRITERIJI BRZINE
- KOMPLEKSNE OPERACIJE
- REALNI I KOMPLEKSNI VREMENSKI SIGNAL
- POLARNI PRIKAZ

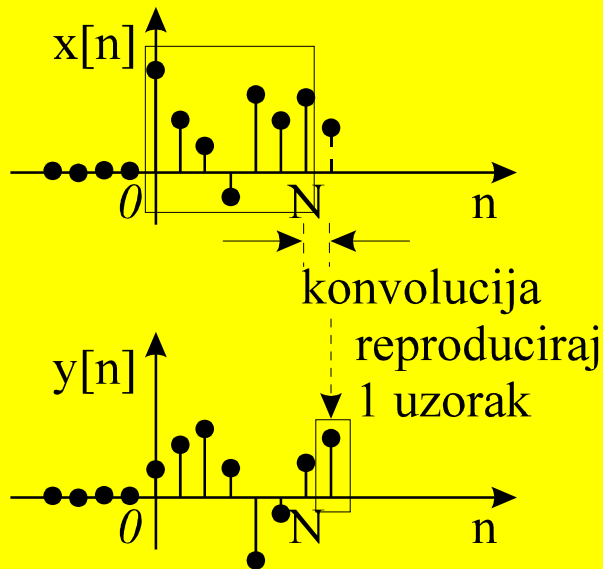
## KRITERIJI BRZINE DFT

- Rad u stvarnom vremenu:
  - uzeti N uzoraka (prividnog) perioda signala
  - obaviti sve operacije u  $NT_s$  vremena
    - do tada se nakupi novih N uzoraka
  - množenje
    - na računalu opće namjene je sporo
    - na specijalnim DSP platformama je brzo
  - grananje
    - nakon rješenja množenja, postaje značajno
  - izračun sin, cos: izračunati unaprijed, očitavati iz tablice

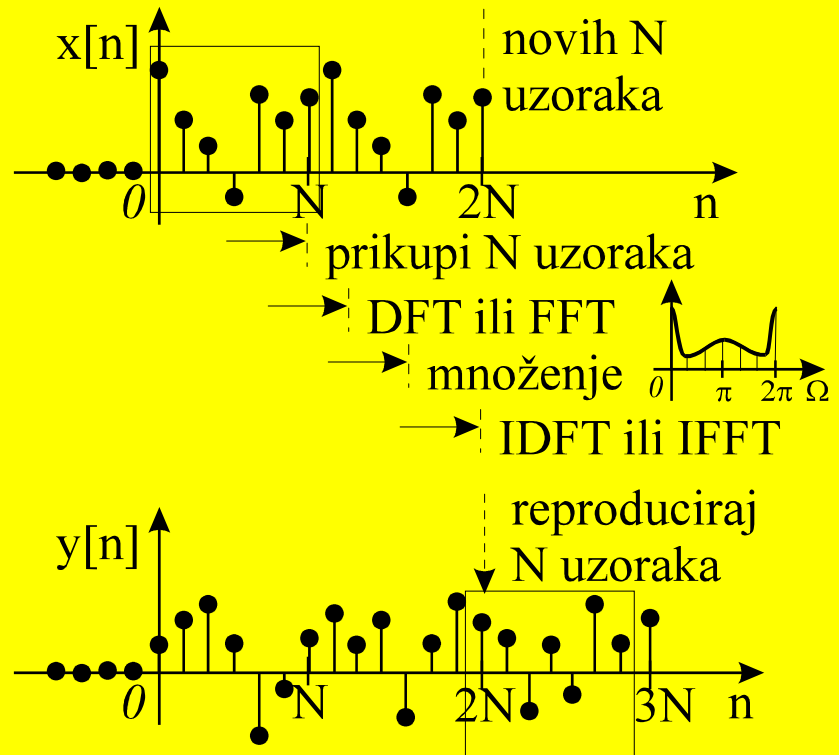
# KRITERIJI BRZINE DFT

- Usporedba vremenske i frekvencijske obrade:

vremenska obrada:



frekvencijska obrada:



# KOMPLEKSNE OPERACIJE

- Računamo:

- DFT

$$\begin{aligned} X[k] &= \sum_{n=0}^{N-1} x[n] \cdot W_N^{kn} = \sum_{n=0}^{N-1} x[n] \cdot \exp(-j2\pi kn/N) = \\ &= \sum_{n=0}^{N-1} x[n] \cdot \{\cos(2\pi kn/N) - j\sin(2\pi kn/N)\} \end{aligned}$$

- IDFT

$$\begin{aligned} x[n] &= \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X[k] \cdot W_N^{-kn} = \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X[k] \cdot \exp(j2\pi kn/N) = \\ &= \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X[k] \cdot \{\cos(2\pi kn/N) + j\sin(2\pi kn/N)\} \end{aligned}$$

- uočavamo iste operacije!

# REALNI VREMENSKI SIGNAL

- Vremenski signal može biti realan:
  - računamo posebno realnu, a posebno imaginarnu komponentu spektra

$$\Re(X[k]) = \sum_{n=0}^{N-1} x[n] \cdot \cos(2\pi kn/N)$$

$$\Im(X[k]) = -\sum_{n=0}^{N-1} x[n] \cdot \sin(2\pi kn/N)$$

- dvije vrijednosti pamtimo zasebno u memoriji računala

# KOMPLEKSNI VREMENSKI SIGNAL

- Vremenski signal može biti kompleksan:

$$x[k] = r[k] + ji[k]$$

- DFT je sada oblika:

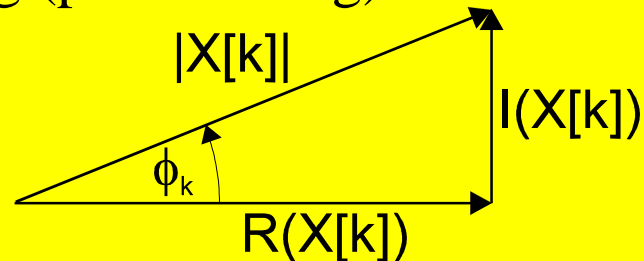
$$X[k] = \sum_{n=0}^{N-1} (r[n] + ji[n]) \cdot \{\cos(2\pi kn/N) - j\sin(2\pi kn/N)\}$$

$$\Re(X[k]) = \sum_{n=0}^{N-1} r[n] \cdot \cos(2\pi kn/N) + i[n] \cdot \sin(2\pi kn/N)$$

$$\Im(X[k]) = \sum_{n=0}^{N-1} i[n] \cdot \cos(2\pi kn/N) - r[n] \cdot \sin(2\pi kn/N)$$

# POLARNI PRIKAZ

- Kompleksni broj:
  - realna i imaginarna komponenta su koordinate kartezijskog (pravokutnog) sustava u ravnini (x, y)



- moguć je zapis u polarnim koordinatama ( $r, \phi$ )

$$|X[k]| = \left\{ \Re(X[k])^2 + \Im(X[k])^2 \right\}^{1/2} \quad \phi_k = \arctan\{\Im(X[k])/\Re(X[k])\}$$

- program 23!



## 12. BRZA FOURIEROVA TRANSFORMACIJA (FFT)

12.1. DEFINICIJA FFT

12.2. ELEMENTI FFT IZRAČUNA

12.3. GRAFIČKI PRIKAZ FFT IZRAČUNA

12.4. FFT LEPTIR I SIMBOLIČKI ZAPIS

## 12.1. DEFINICIJA FFT

- FFT KAO NEREDUNDANTNI IZRAČUN DFT
- PERIODIČKA PRIRODA  $W(N, kn)$
- DEKOMPOZICIJA NA PODNIZOVE
- INDEKSIRANJE NIZA
- INVERZNA FFT

# FFT KAO NEREDUNDANTNI IZRAČUN DFT

- Fast Fourier Transform (FFT)

- razvija se od 1960

- to je efikasan i neredundantan način izračuna DFT

$$X[k] = \sum_{n=0}^{N-1} x[n] \cdot \exp(-j2\pi kn/N) = \sum_{n=0}^{N-1} x[n] \cdot W_N^{kn}$$

$$W_N = \exp(-j2\pi/N)$$

- iste vrijednosti  $W(N, kn)$  se računaju mnogo puta

- često su vrijednosti  $\pm 1$

- možemo uštedjeti niz operacija množenja

- FFT je skup algoritama za efikasno računanje DFT!

## PERIODIČKA PRIRODA $W(N, kn)$

- Simbolički zapis  $W(N, kn)$ 
  - pojednostavljuje formule FFT

$$W_N = \exp(-j2\pi/N) ; W_N^{kn} = (\exp(-j2\pi/N))^{kn} = \exp(-j2\pi kn/N)$$

- računamo

$$W_N^{kn} = \exp(-j2\pi kn/N) = \cos(2\pi kn/N) - j\sin(-j2\pi kn/N)$$

- za korake  $kn$ , vrijednosti  $\sin$  i  $\cos$  se više puta ponavljaju
- npr. za  $N=8$ ,  $n, k=0...7$ ,  $nk=0...49$ ,
- $\sin$  i  $\cos$  imaju efekt računa po modulu  $N$

# PERIODIČKA PRIRODA $W(N, kn)$

- primjer  $N=8$ , ispišimo vrijednosti  $W(8, kn)$  u tablici

	$n=0$	1	2	3	4	5	6	7
$k=0$	1	1	1	1	1	1	1	1
1	1	$\frac{(1-j)}{\sqrt{2}}$	$-j$	$\frac{-(1+j)}{\sqrt{2}}$	$-1$	$\frac{-(1-j)}{\sqrt{2}}$	$j$	$\frac{(1+j)}{\sqrt{2}}$
2	1	$-j$	$-1$	$j$	1	$-j$	$-1$	$j$
3	1	$\frac{-(1+j)}{\sqrt{2}}$	$j$	$\frac{(1-j)}{\sqrt{2}}$	$-1$	$\frac{(1+j)}{\sqrt{2}}$	$-j$	$\frac{-(1-j)}{\sqrt{2}}$
4	1	$-1$	1	$-1$	1	$-1$	1	$-1$
5	1	$\frac{-(1-j)}{\sqrt{2}}$	$-j$	$\frac{(1+j)}{\sqrt{2}}$	$-1$	$\frac{(1-j)}{\sqrt{2}}$	$j$	$\frac{-(1+j)}{\sqrt{2}}$
6	1	$j$	$-1$	$-j$	1	$j$	$-1$	$-j$
7	1	$\frac{(1+j)}{\sqrt{2}}$	$j$	$\frac{-(1-j)}{\sqrt{2}}$	$-1$	$\frac{-(1+j)}{\sqrt{2}}$	$-j$	$\frac{(1-j)}{\sqrt{2}}$

## DEKOMPOZICIJA NA PODNIZOVE

- Pretpostavimo da je  $N$  paran:
  - niz vrijednosti možemo razbiti na parne i neparne
  - ako je  $N=2^i$ , tada su  $i$  podnizovi parni sve do duljine 2
  - razbijanje vremenskog niza je decimacija u vremenu
  - n pišemo
    - ako je paran  $n=2r$
    - ako je neparan:  $n=2r+1$
  - time smo dobili indekse vrijednosti
    - parnog podniza:  $x[2r]$
    - i neparnog podniza:  $x[2r+1]$

# DEKOMPOZICIJA NA PODNIZOVE

- FFT razbijemo po podnizovima:
  - dobijemo dvije sume

$$\begin{aligned} X[k] &= \sum_{n=0}^{N-1} x[n] \cdot W_N^{kn} \quad ; \quad 0 \leq k \leq (N-1) \\ &= \sum_{r=0}^{N/2-1} x[2r] \cdot W_N^{2rk} + \sum_{r=0}^{N/2-1} x[2r+1] \cdot W_N^{(2r+1)k} = \\ &= \sum_{r=0}^{N/2-1} x[2r] \cdot (W_N^2)^{rk} + W_N^k \sum_{r=0}^{N/2-1} x[2r+1] \cdot (W_N^2)^{rk} \end{aligned}$$

## DEKOMPOZICIJA NA PODNIZOVE

- FFT razbijemo po podnizovima:

– uočimo:

$$W_N^2 = \exp(-2j2\pi/N) = \exp(-j2\pi/N/2) = W_{N/2}$$

– dobijemo:

$$\begin{aligned} X[k] &= \sum_{n=0}^{N/2-1} x[2r] \cdot W_{N/2}^{rk} + W_N^k \sum_{n=0}^{N/2-1} x[2r+1] \cdot W_{N/2}^{rk} = \\ &= G[k] + W_N^k H[k] \end{aligned}$$



## INDEKSIRANJE NIZA

- Podnizovi za  $N=8$  su:
  - $n=\{0\ 1\ 2\ 3\ 4\ 5\ 6\ 7\}$
  - parni  $n=\{0\ 2\ 4\ 6\}$  i neparni  $n=\{1\ 3\ 5\ 7\}$
  - nadalje  $n=\{0\ 4\}$  i  $\{2\ 6\}$  i  $\{1\ 5\}$  i  $\{3\ 7\}$
  - kad dođemo do niza po 2 člana, to je elementarna FFT
  - ovisno o indeksu člana imamo faktore koje moramo efikasno identificirati i po potrebi pomnožiti
  - indekse možemo dobiti i algebarski

# INDEKSIRANJE NIZA

- Algebarsko generiranje nizova
  - postupak se zove preslikavanje indeksa (Index Mapping)
  - neka je  $N=N_1N_2$
  - definiramo pomoćne indekse:
    - $n_1 = 0, 1, \dots, N_1-1$
    - $n_2 = 0, 1, \dots, N_2-1$
  - definiramo funkciju preslikavanja:
$$n=(M_1n_1 + M_2n_2)_{\text{mod}N} \text{ i } k=(J_1k_1 + J_2k_2)_{\text{mod}N}$$

# INDEKSIRANJE NIZA

- Algebarsko generiranje nizova
  - npr. za  $N=4$ ,  $N_1=N_2=2$ ,  $M_1=2$ ,  $M_2=1$ ,  $J_1=1$ ,  $J_2=2$
  - $n=(2n_1 + n_2)_{\text{mod}N}$
  - $k=(k_1 + 2k_2)_{\text{mod}N}$

n	$n_1 = 0$	1
$n_2 = 0$	0	2
1	1	3

k	$k_1 = 0$	1
$k_2 = 0$	0	1
1	2	3

# INVERZNA FFT

- Inverzna DFT:

$$x[n] = \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X[k] \cdot W_N^{-kn}$$

- inverzna FFT koristi istu tehniku kao i FFT
  - eksponenti su negativni
  - kružimo u suprotnom smjeru
  - množimo sa faktorom  $1/N$

## 12.2. ELEMENTI FFT IZRAČUNA

- RAZBIJANJE NA ELEMENTARNE TRANSFORMACIJE
- JEDNADŽBE ELEMENTARNIH TRANSFORMACIJA
- KOEFICIJENTI ELEMENTARNE TRANSFORMACIJE

## RAZBIJANJE NA ELEMENTARNE TRANSFORMACIJE

- Koristimo preslikavanje indeksa

- $N=4, n = (2n_1 + n_2)_{\text{mod}N} \quad k = (k_1 + 2k_2)_{\text{mod}N}$

$$X[k] = \sum_{n=0}^{N-1} x[n] \cdot W_N^{kn} = \sum_{n=0}^3 x[n] \cdot W_4^{kn}$$

- uvrstimo preslikavanje  $n$  (zasad ostavimo  $k$ )

$$X[k] = \sum_{n_2=0}^1 \left( \sum_{n_1=0}^1 x[n_1, n_2] \cdot W_4^{k(2n_1+n_2)} \right)$$

## RAZBIJANJE NA ELEMENTARNE TRANSFORMACIJE

- Nadalje

- pojednostavljeno se piše  $X$  i  $x$  umjesto  $X[k]$  i  $x[n]$

$$X = \sum_{n_2=0}^1 \left( \sum_{n_1=0}^1 X \cdot W_4^{2kn_1} \cdot W_4^{kn_2} \right)$$

- izlučimo  $W(4, kn_2)$  jer ne ovisi o  $n_1$

$$X = \sum_{n_2=0}^1 \left( W_4^{kn_2} \cdot \sum_{n_1=0}^1 X \cdot W_4^{2kn_1} \right)$$

## RAZBIJANJE NA ELEMENTARNE TRANSFORMACIJE

- Nadalje

- dobijemo dvije sume kada uvrstimo  $n_2=0, 1$ :

$$X = 1 \sum_{n_1=0}^1 x \cdot W_4^{2kn_1} + W_4^k \sum_{n_1=0}^1 x \cdot W_4^{2kn_1}$$

- to je isto kao raniji izraz preko  $W(N/2, kn)$ , za  $N=4$

$$X[k] = \sum_{n=0}^{N/2-1} x[2r] \cdot W_{N/2}^{rk} + W_N^k \sum_{n=0}^{N/2-1} x[2r+1] \cdot W_{N/2}^{rk}$$



# JEDNADŽBE ELEMENTARNIH TRANSFORMACIJA

- Izračunajmo vrijednosti  $X[k]$

- raspišimo i drugu sumu:

$$X = \{x[0] + x[2] \cdot W_4^{2k}\} + W_4^k \{x[1] + x[3] \cdot W_4^{2k}\}$$

- što daje elemente spektra:

$$X[0] = \{x[0] + x[2] \cdot W_4^0\} + W_4^0 \{x[1] + x[3] \cdot W_4^0\}$$

$$X[1] = \{x[0] + x[2] \cdot W_4^2\} + W_4^1 \{x[1] + x[3] \cdot W_4^2\}$$

$$X[2] = \{x[0] + x[2] \cdot W_4^0\} + W_4^2 \{x[1] + x[3] \cdot W_4^0\}$$

$$X[3] = \{x[0] + x[2] \cdot W_4^2\} + W_4^3 \{x[1] + x[3] \cdot W_4^2\}$$

- To je FFT po bazi 2 (radix2) s decimacijom u vremenu

# KOEFICIJENTI ELEMENTARNIH TRANSFORMACIJA

- Ponavljanje koeficijenata
  - ponavljaju se koeficijenti:
    - $W(4,0)$  i  $W(4,2)$  u elementarnim sumama
  - pojavljuju se faktori prilagođenja:
    - $W(4,0)$ ,  $W(4,1)$ ,  $W(4,2)$  i  $W(4,3)$
  - vrijednosti koeficijenata su:
    - $W(4,0) = 1$
    - $W(4,1) = -j$
    - $W(4,2) = -1$
    - $W(4,3) = j$

## 12.3. GRAFIČKI PRIKAZ FFT IZRAČUNA

- JEDNADŽBE ELEMENTARNE TRANSFORMACIJE

- GRAFIČKI PRIKAZ TRANSFORMACIJE

- KOEFICIJENTI U GRAFIČKOM PRIKAZU

## JEDNADŽBE ELEMENTARNE TRANSFORMACIJE

- Transformiramo dostignute jednadžbe:

- uočimo svojstva  $W$ :

$$W_4^0 = 1 = W_2^0 \quad ; \quad W_4^2 = W_2^1 = -1 \quad ; \quad W_4^3 = W_4^2 W_4^1 = W_2^1 W_4^1$$

- dobijemo

$$X[0] = \{x[0] + x[2] \cdot W_2^0\} + W_2^0 \{x[1] + x[3] \cdot W_2^0\}$$

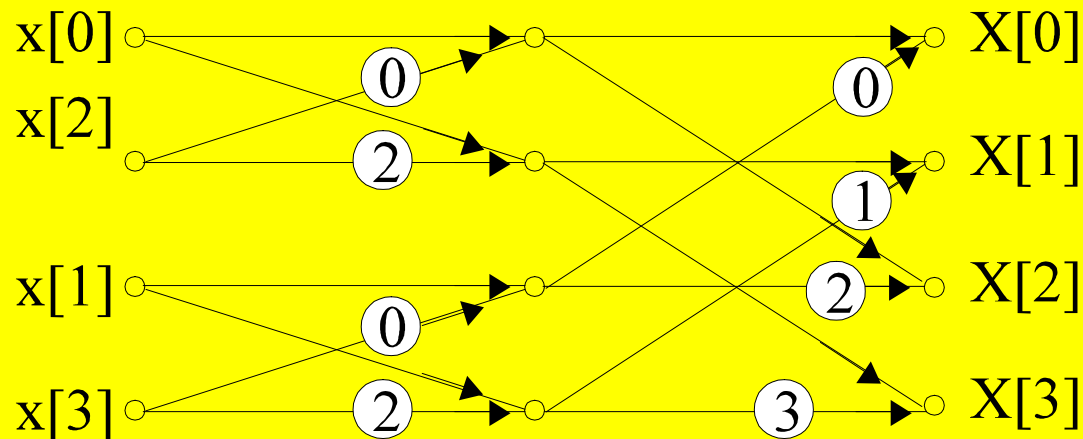
$$X[1] = \{x[0] + x[2] \cdot W_2^1\} + W_4^1 \{x[1] + x[3] \cdot W_2^1\}$$

$$X[2] = \{x[0] + x[2] \cdot W_2^0\} + W_2^1 \{x[1] + x[3] \cdot W_2^0\}$$

$$X[3] = \{x[0] + x[2] \cdot W_2^1\} + W_2^1 W_4^1 \{x[1] + x[3] \cdot W_2^1\}$$

# GRAFIČKI PRIKAZ TRANSFORMACIJE

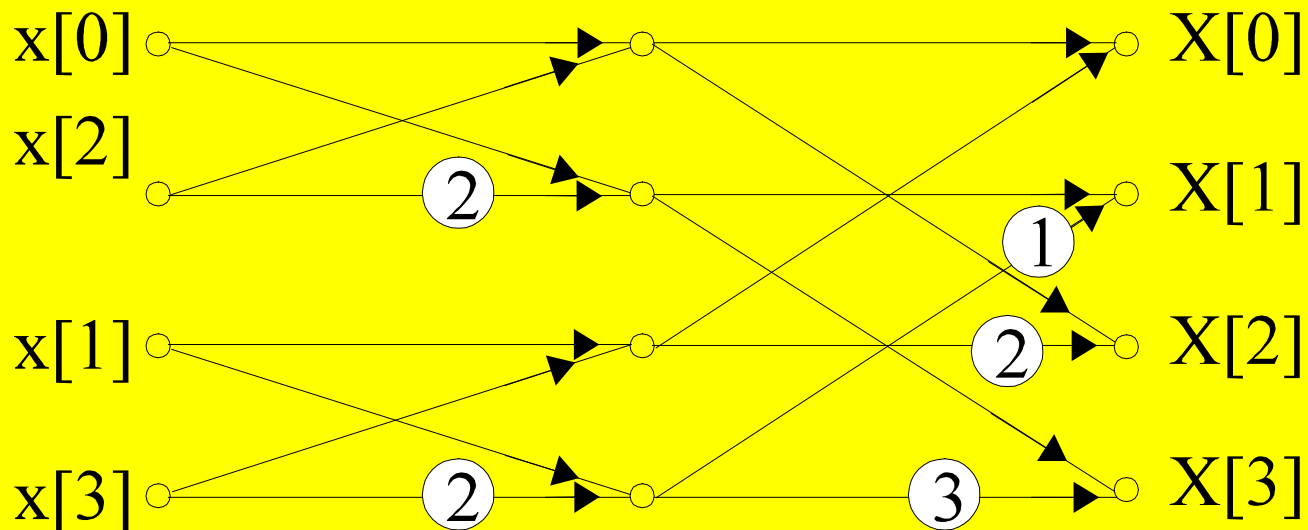
- Logički dijagram formula je:



- razmještaj u vremenu (shuffle in time)
- prirodni poredak u frekvenciji (natural order in frequency)
- izračun u mjestu (in place)

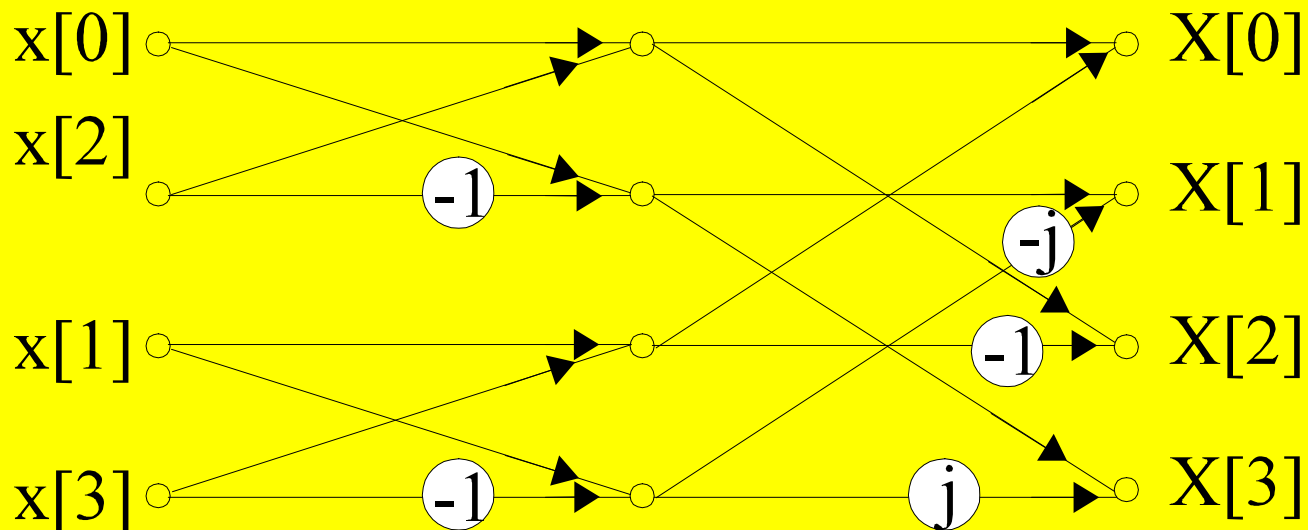
# GRAFIČKI PRIKAZ TRANSFORMACIJE

- Logički dijagram transformiramo:
  - izbacimo članove jednake jedinici:



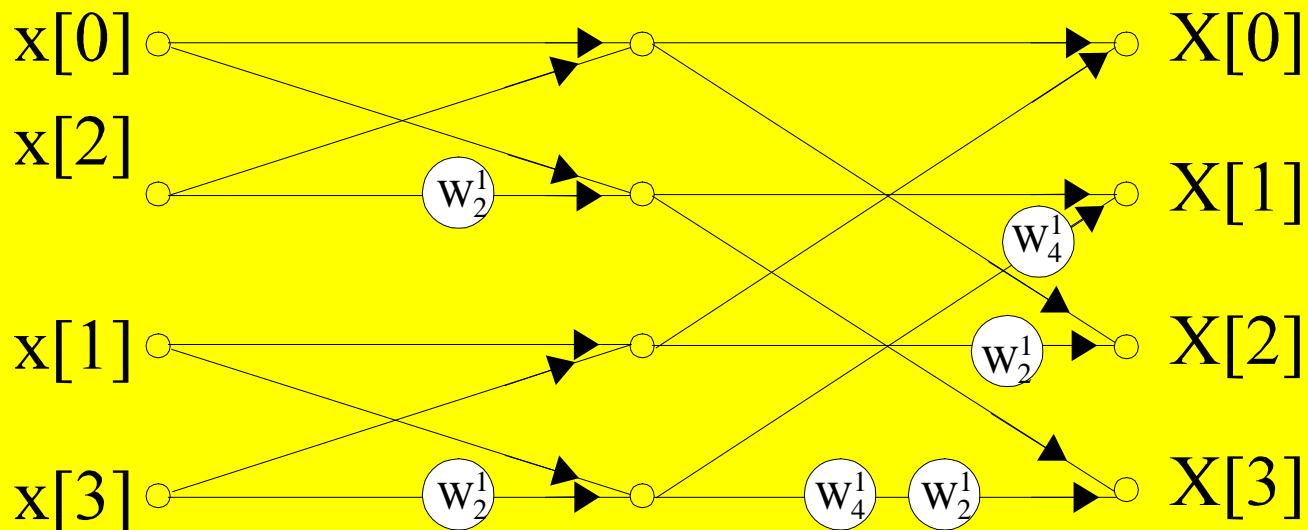
# GRAFIČKI PRIKAZ TRANSFORMACIJE

- Logički dijagram transformiramo:
  - ubacimo vrijednosti preostalih članova:



# GRAFIČKI PRIKAZ TRANSFORMACIJE

- Logički dijagram transformiramo:
  - sada se vratimo na  $W(2,...)$ :





## KOEFICIJENTI U GRAFIČKOM PRIKAZU

- Izdvajanje faktora prilagođenja:

- transformiramo jednađžbe:

$$\begin{aligned}
 X &= \sum_{n_2=0}^1 W_4^{(k_1+2k_2)n_2} \cdot \left( \sum_{n_1=0}^1 X \cdot W_4^{2(k_1+2k_2)n_1} \right) = \\
 &= \sum_{n_2=0}^1 W_4^{k_1 n_2} W_4^{2k_2 n_2} \cdot \left( \sum_{n_1=0}^1 X \cdot W_4^{2k_1 n_1} W_4^{4k_2 n_1} \right)
 \end{aligned}$$

- uočimo:  $W_4^{4k_2 n_1} = \exp(-2\pi j k_2 n_1 4/4) = \exp(2\pi j k_2 n_1) = 1$  ;  $W_4^2 = W_2^1$

- slijedi

$$X = \sum_{n_2=0}^1 W_4^{k_1 n_2} W_2^{k_2 n_2} \cdot \left( \sum_{n_1=0}^1 X \cdot W_2^{k_1 n_1} \right)$$

## 12.4. FFT LEPTIR I SIMBOLIČKI ZAPIS

- OSNOVNI GRAFIČKI ELEMENT - LEPTIR

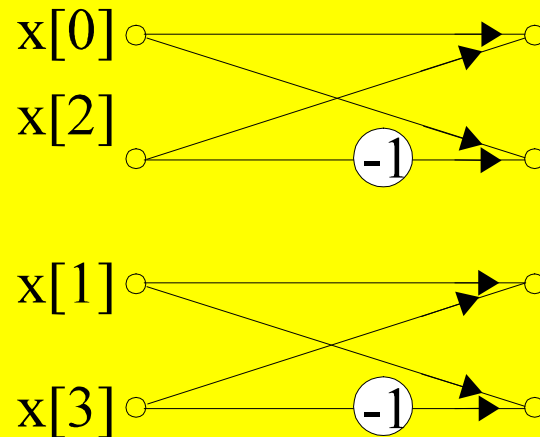
- FAKTOR PRILAGOĐENJA

- RAČUNANJE U MJESTU

- PROCJENA BROJA OPERACIJA

## OSNOVNI GRAFIČKI ELEMENT - LEPTIR

- Osnovna dvočlana transformacija:
  - podsjetimo se na lijevu stranu logičkog dijagrama:

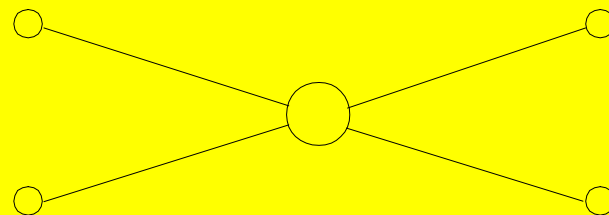
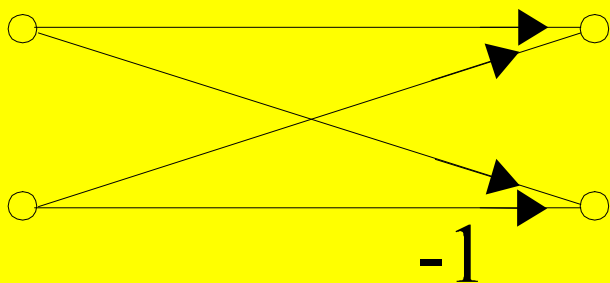


- programski radi se o jednom zbrajanju i jednom oduzimanju

## OSNOVNI GRAFIČKI ELEMENT - LEPTIR

- Osnovna dvočlana transformacija:

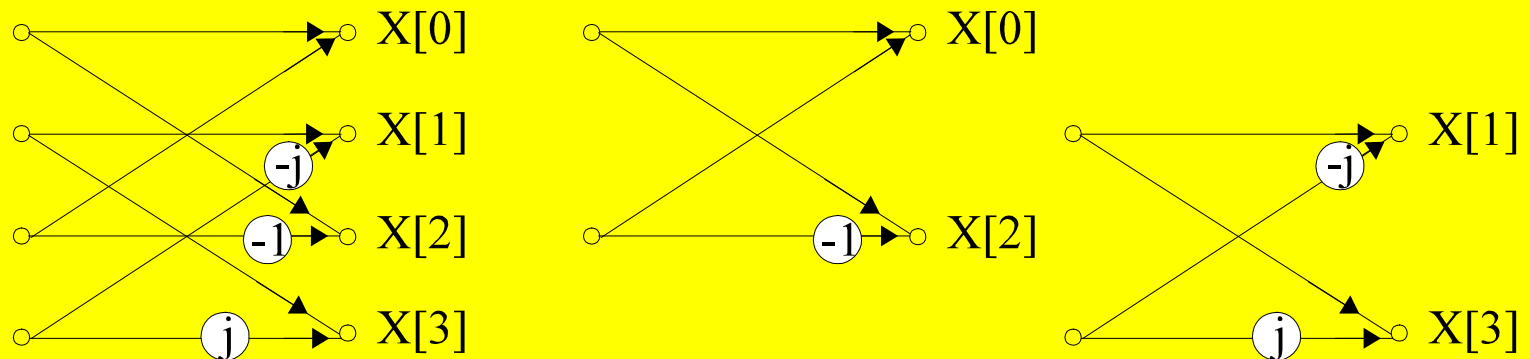
- pojednostavljeno crtamo:



- to je FFT **leptir** (butterfly)

## FAKTOR PRILAGOĐENJA

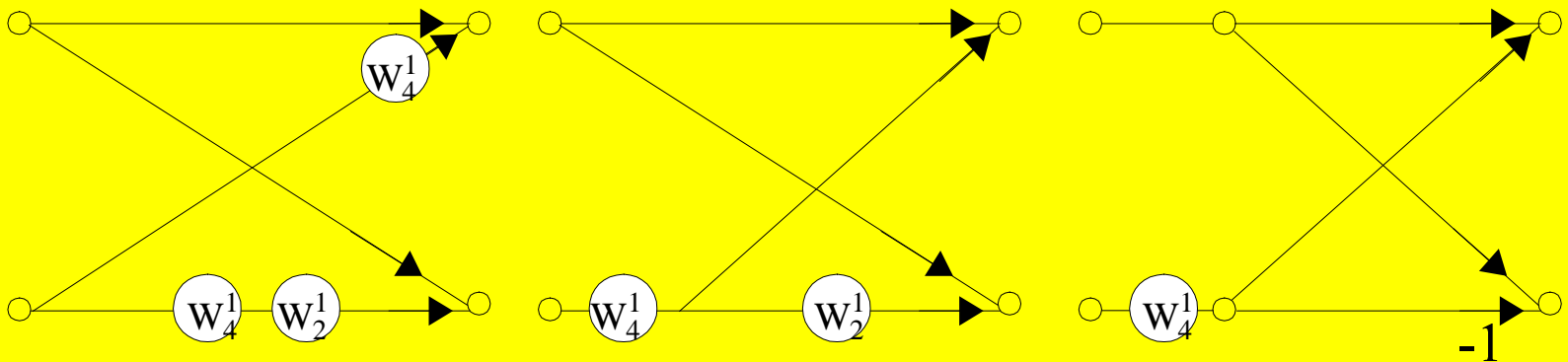
- Drugi krug transformacije:
  - podsjetimo se na desnu stranu logičkog dijagrama:



- donji (desni) član također uključuje osnovni leptir, ali preko faktora prilagođenja

## FAKTOR PRILAGOĐENJA

- Drugi krug transformacije:
  - izdvojimo faktor prilagođenja:

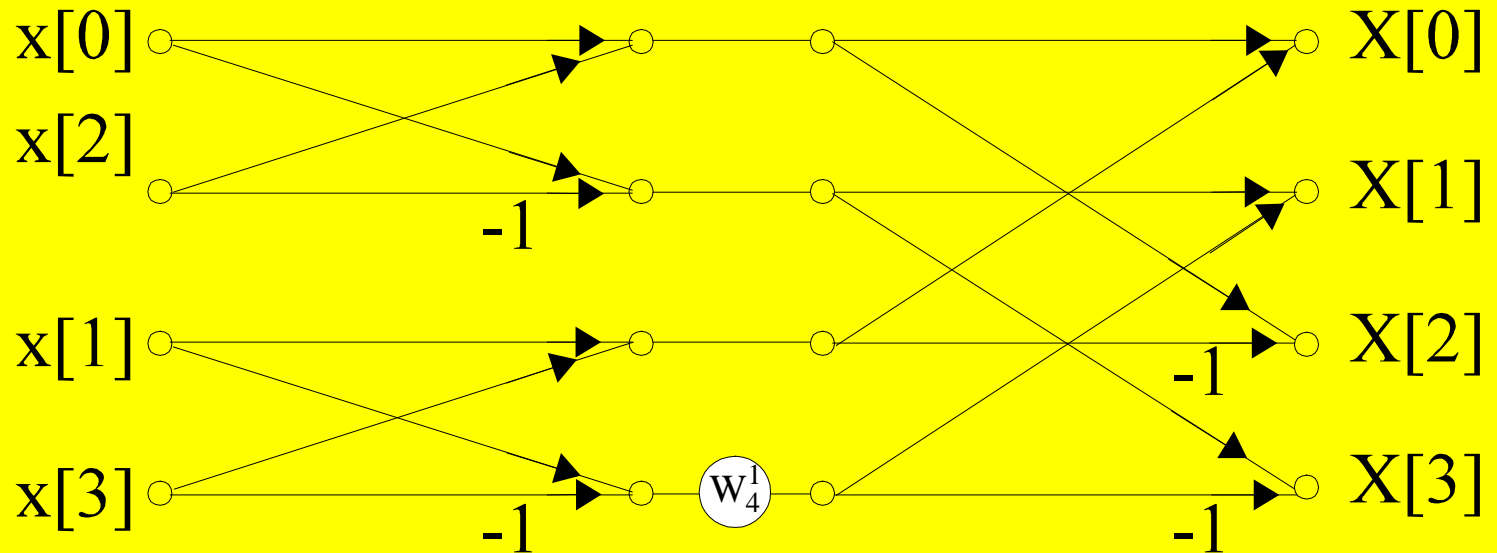


- dobili smo osnovni elementarni član za FFT
- faktor prilagođenja ovisi o krugu računanja

## FAKTOR PRILAGOĐENJA

- Drugi krug transformacije:

- za primjer  $N=4$  imamo:



## RAČUNANJE U MJESTU

- Karakteristike elementarne transformacije:
  - u svakom krugu računanja:
    - pojedini podatak se koristi samo dva puta u istom leptiru
    - nakon toga se više ne koristi
    - rezultati leptira mogu se smjestiti u iste dvije varijable
    - treba samo paziti na drugo korištenje
  - računanje u mjestu zahtjeva razmještaj podataka
    - razmještaj u vremenu, prirodni poredak u frekvenciji
    - ili razmještaj u frekvenciji, prirodni poredak u vremenu



## RAČUNANJE U MJESTU

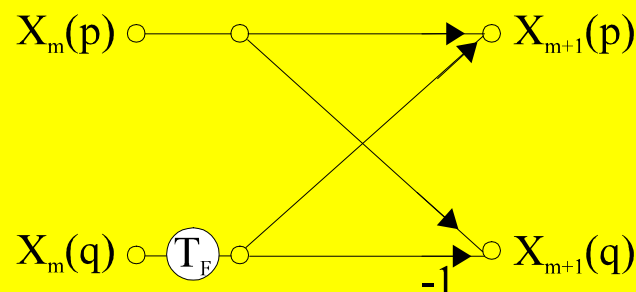
- FFT na uzorku od  $N$  članova:
  - koristimo nizove  $N=2^i$ ,
  - DFT dekomponiramo na  $V$  koraka elementarnih FFT:

$$N = 2^i ; V = \log_2 N = i$$

- u  $m$ -tom koraku imamo:

$$X_{m+1}(p) = X_m(p) + T_F X_m(q)$$

$$X_{m+1}(q) = X_m(p) - T_F X_m(q)$$



## PROCJENA BROJA OPERACIJA

- Broj operacija za FFT:

- koristimo nizove  $N=2^i$ , dakle  $V = \log_2(N) = i$  koraka
- u svakom koraku imamo  $N$  kompleksnih množenja
- procijenimo broj operacija:

$$K_{\text{FFT}} = N \log_2(N)$$

- za DFT smo procijenili:

$$K_{\text{DFT}} \approx N^2$$

- poboljšanje je:

$$E = \frac{K_{\text{DFT}}}{K_{\text{FFT}}} = \frac{N^2}{N \log_2(N)} = \frac{N}{\log_2(N)}$$

## 13. POSTUPCI FFT-a

13.1. DECIMACIJA PO BAZI 2 U VREMENU

13.2. IZRAČUN NA ISTOM MJESTU I IZBOR RAZMJEŠTAJA

13.3. DECIMACIJA PO BAZI 2 PO FREKVENCiji

## 13.1. DECIMACIJA PO BAZI 2

- PRIMJENA PRESLIKAVANJA INDEKSA

- CRTANJE DIJAGRAMA TOKA SIGNALA

- CRTANJE DIJAGRAMA PRIMJENOM LEPTIRA

## PRIMJENA PRESLIKAVANJA INDEKSA

- Decimacija preslikavanjem indeksa:
  - indekse rastavljamo po bazi 2
    - time pratimo decimaciju po bazi 2
  - npr. za  $N=8$ 
$$n = 4n_1 + 2n_2 + n_3 \ ; \ k = k_1 + 2k_2 + 4k_3$$
  - konstruiramo tablice preslikavanja
  - nacrtamo dijagram koristeći potencije od  $W_N$
  - korigiramo dijagram koristeći leptire i faktore prilagođenja

## PRIMJENA PRESLIKAVANJA INDEKSA

- Decimacija preslikavanjem indeksa:
  - izračunamo tablice preslikavanja indeksa (npr.  $N=8$ )

- izabran je prirodni poredak po frekvenciji

$n_1$	$n_2$	$n_3$	$n$
0	0	0	0
1	0	0	4
0	1	0	2
1	1	0	6
0	0	1	1
1	0	1	5
0	1	1	3
1	1	1	7

- uzorci su razmješteni u vremenu

$k_1$	$k_2$	$k_3$	$n$
0	0	0	1
1	0	0	2
0	1	0	3
1	1	0	4
0	0	1	5
1	0	1	6
0	1	1	7
1	1	1	8

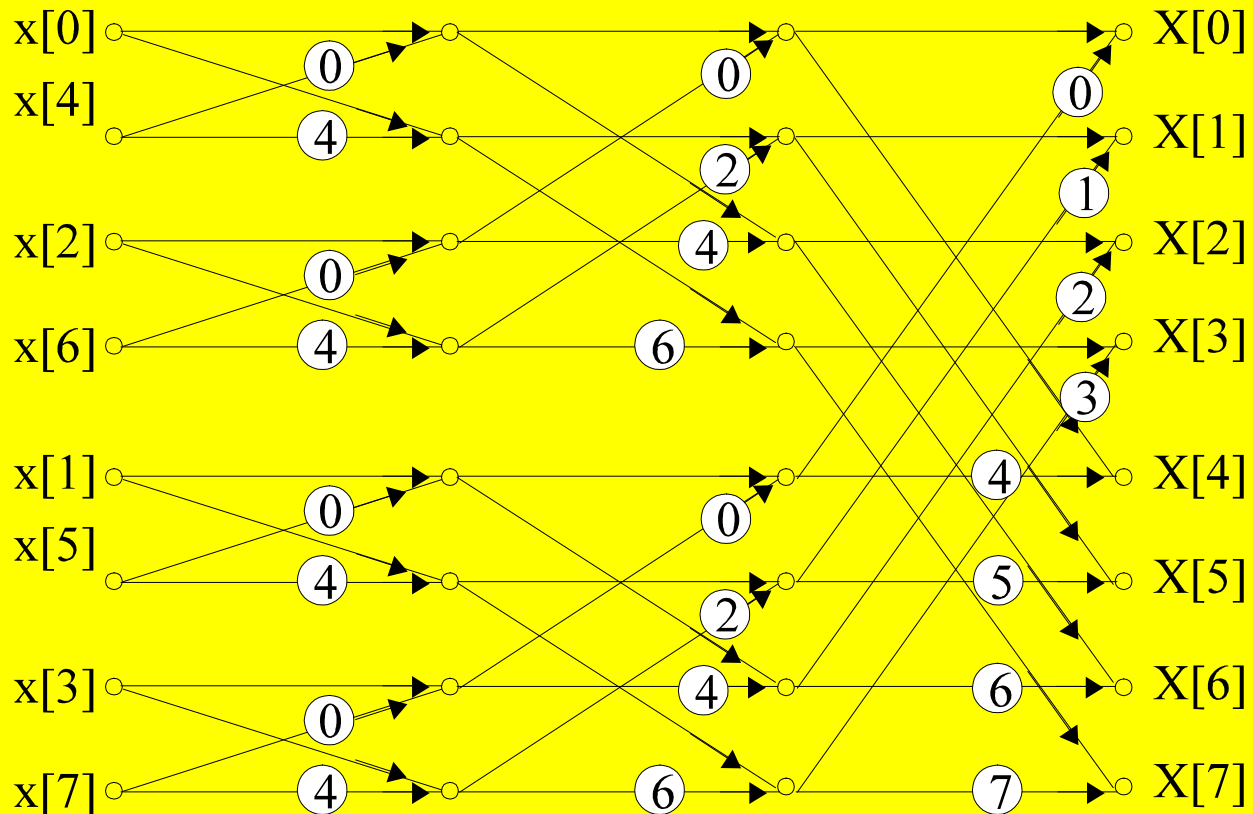
## PRIMJENA PRESLIKAVANJA INDEKSA

- Decimacija preslikavanjem indeksa:
  - Jednadžbe su ( $N=8$ )

$$\begin{aligned} X[k] &= \sum_{n=0}^{N-1} x[n] \cdot W_N^{kn} = \sum_{n=0}^7 x[n] \cdot W_8^{kn} = \\ &= \sum_{n_3=0}^1 \left( \sum_{n_2=0}^1 \left( \sum_{n_1=0}^1 x \cdot W_8^{k(4n_1+2n_2+n_3)} \right) \right) = \\ &= \sum_{n_3=0}^1 W_8^{kn_3} \left( \sum_{n_2=0}^1 W_8^{2kn_2} \left( \sum_{n_1=0}^1 x \cdot W_8^{4kn_1} \right) \right) \end{aligned}$$

# DIJAGRAM TOKA SIGNALA

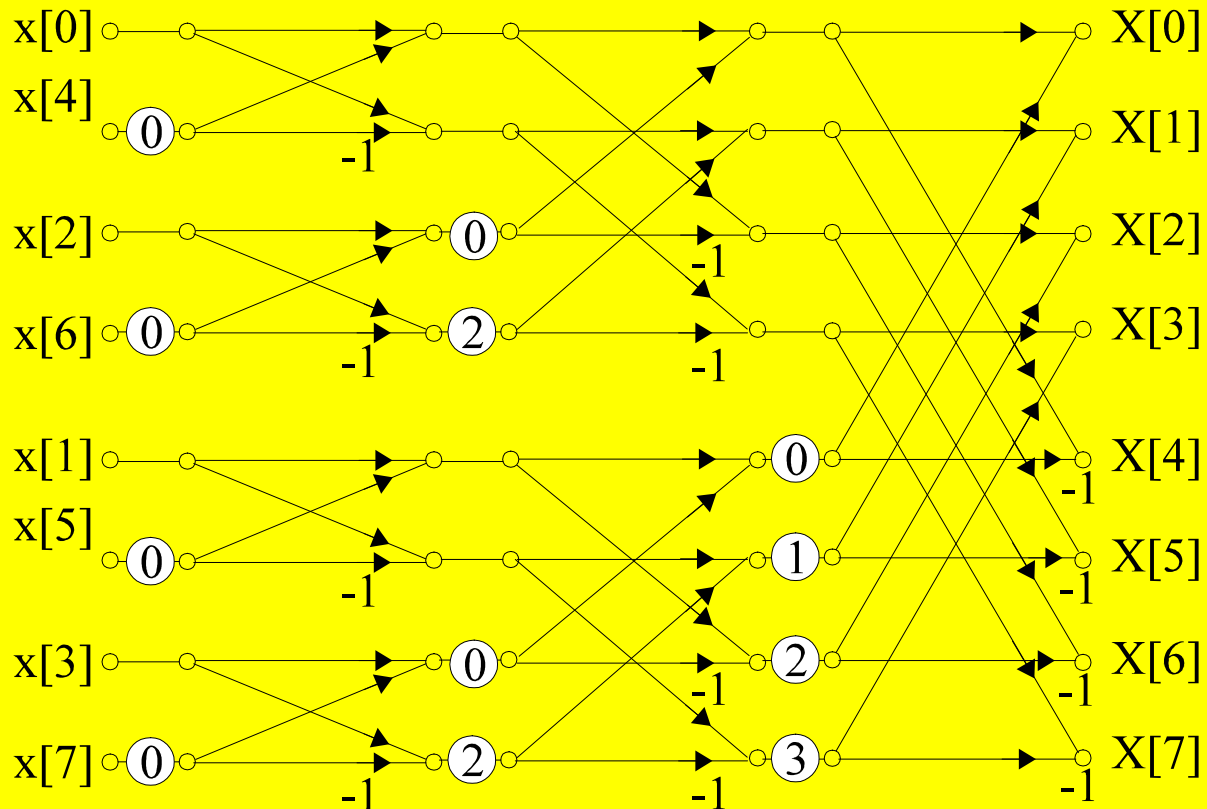
- Crtamo dijagram toka signala (potencije  $W_N$ ):





# DIJAGRAM TOKA SIGNALA - LEPTIR

- Dijagram toka signala s leptirima (potencije  $W_N$ ):



## 13.2. IZRAČUN NA ISTOM MJESTU I IZBOR RAZMJEŠTAJA

- UVJETI IZRAČUNA NA ISTOM MJESTU

- DIJAGRAM ZA RAZMJEŠTAJ PO FREKVENCiji

- PROBLEMI PRIRODNOG REDOSLIJEDA  
U VREMENU I PO FREKVENCiji

## UVJETI IZRAČUNA U MJESTU

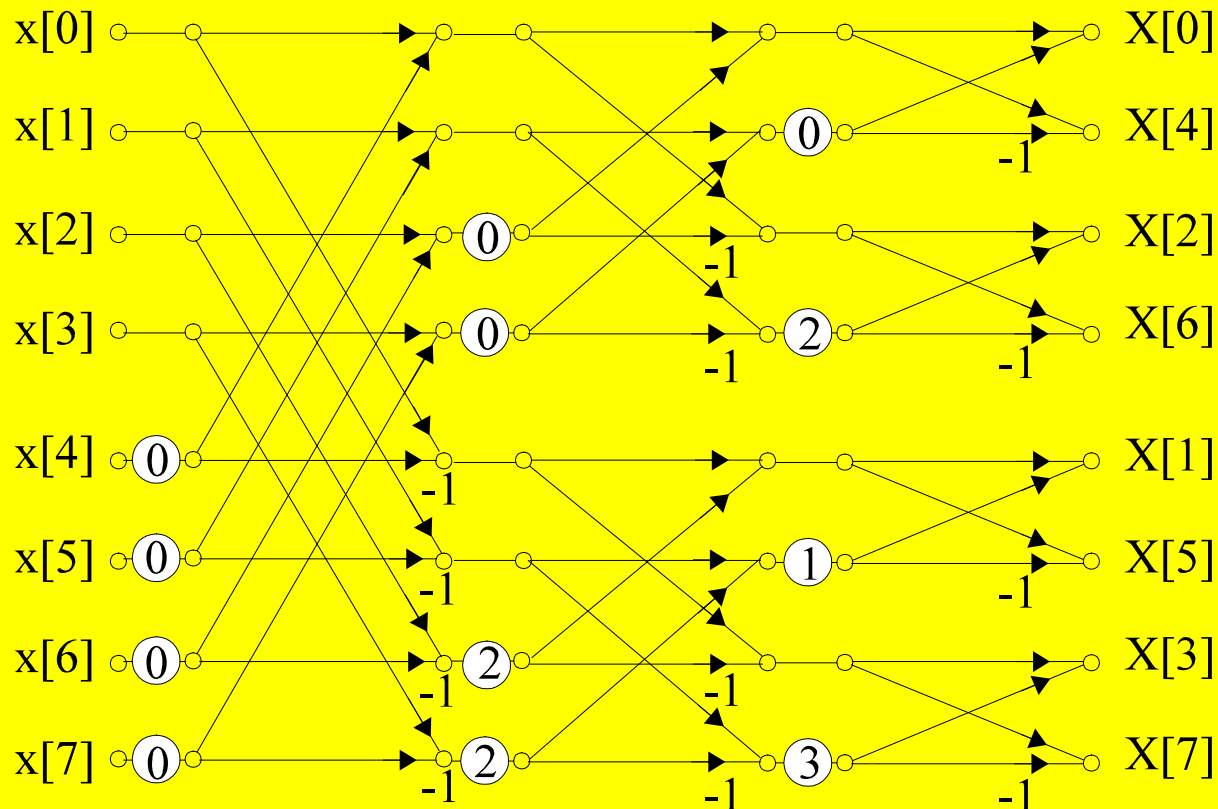
- Izračun u mjestu:
  - bazira se na svojstvu leptira
    - podatak koristi samo taj leptir
    - podatak se koristi samo dva puta
    - nakon toga podatak se može obrisati
    - to znači nova vrijednost se može smjestiti na istom mjestu
  - razmještaj u vremenu
    - vrijednosti se razmjestе da u prvom krugu idu leptiri na susjednim vrijednostima
    - u drugom i trećem krugu preskače se na svaku drugu pa na svaku četvrtu vrijednost
    - leptiri u višim krugovima ne koriste uzastopne vrijednosti, ali je očuvano svojstvo leptira

## UVJETI IZRAČUNA U MJESTU

- Izračun u mjestu:
  - razmještaj po frekvenciji
    - vrijednosti se razmjestе da u posljednjem krugu leptiri dadu rezultate na susjednim vrijednostima
    - u prvom i drugom krugu preskače se na svaku četvrtu pa na svaku drugu vrijednost
    - leptiri više ne koriste uzastopne vrijednosti ali je očuvano svojstvo leptira
  - redoslijed uzimanja podataka
    - bez obzira na raspored (u memoriji), redoslijedi uzimanja podataka su isti
    - radi se o decimaciji u vremenu

# DIJAGRAM RAZMJEŠTAJA PO FREKVENCII

- Razmještaj po frekvenciji:

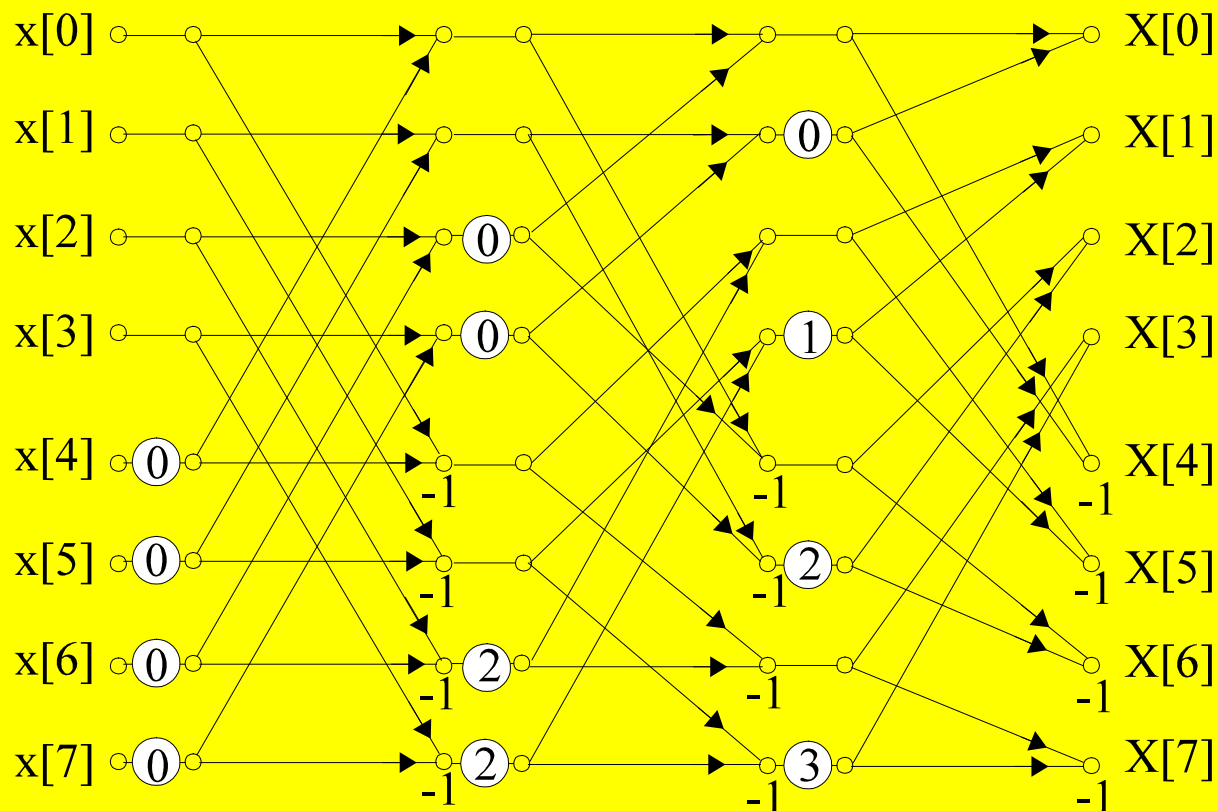


## POREDAK PO VREMENU I PO FREKVENCiji

- Prirodni poredak po vremenu i po frekvenciji:
  - može se organizirati obrada da se sačuvaju oba prirodna poretka
  - gubi se svojstvo leptira da rezultat koristi iste ulazne pozicije
  - stoga treba koristiti različita memorijska polja (not in place)

# POREDAK PO VREMENU I PO FREKVENCiji

- Prirodni poredak po vremenu i po frekvenciji:



### 13.3. DECIMACIJA PO BAZI DVA PO FREKVENCiji

- GENERIRANJE INDEKSA ZA DECIMACIJU PO FREKVENCiji

- LEPTIR ZA DECIMACIJU PO FREKVENCiji

- REDOSLIJEDI ZA DECIMACIJU PO FREKVENCiji



## INDEKSI ZA DECIMACIJU PO FREKVENCiji

- Decimacija po frekvenciji:
  - umjesto da se ulazi uzimaju na preskok
  - izlazi se generiraju preskačući indekse
  - posljedično, ulazi se uzimaju redom
  - decimaciju po frekvenciji možemo smatrati prirodnom
  - za početak izaberimo razmještaj po frekvenciji
  - indekse definiramo formulama ( $N=4$ ):

$$n = n_1 + 2n_2 \quad ; \quad k = 2k_1 + k_2$$

## INDEKSI ZA DECIMACIJU PO FREKVENCiji

- Decimacija po frekvenciji:

- dobijemo (N=4):

$$\begin{aligned} X[k] &= \sum_{n=0}^{N-1} x[n] \cdot W_N^{kn} = \sum_{n=0}^3 x[n] \cdot W_4^{kn} = \\ &= \sum_{n_2=0}^1 \left( \sum_{n_1=0}^1 x[n_1, n_2] \cdot W_4^{k(n_1+2n_2)} \right) \end{aligned}$$

- slijedi:

$$\begin{aligned} X &= \sum_{n_2=0}^1 W_4^{2kn_2} \left( \sum_{n_1=0}^1 x \cdot W_4^{kn_1} \right) = \\ &= 1 \sum_{n_1=0}^1 x \cdot W_4^{kn_1} + W_4^{2k} \sum_{n_1=0}^1 x \cdot W_4^{kn_1} \end{aligned}$$

# INDEKSI ZA DECIMACIJU PO FREKVENCiji

- Decimacija po frekvenciji:

- raspišemo formulu:

$$X = \{x[0] + x[1]W_4^k\} + W_4^{2k} \{x[2] + x[3]W_4^k\}$$

- indeksi su:

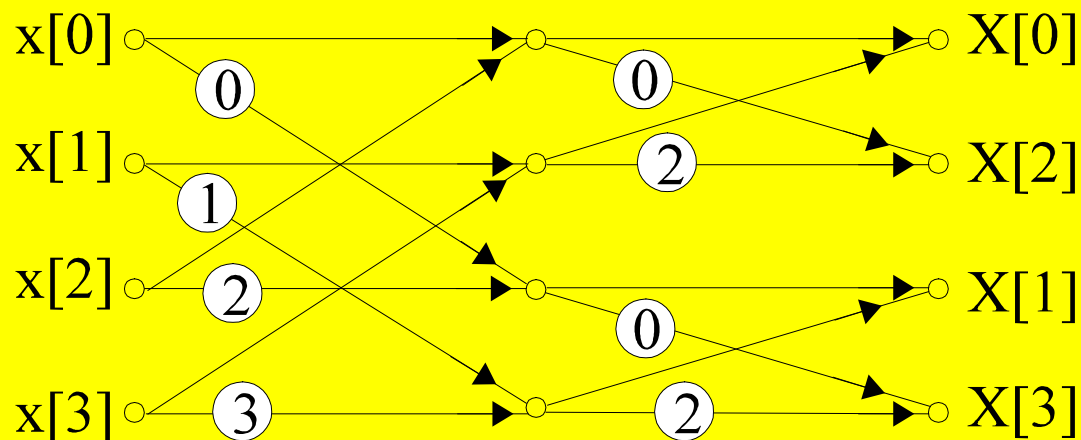
n	n <sub>1</sub> = 0	1
n <sub>2</sub> = 0	0	1
1	2	3

k	k <sub>1</sub> = 0	1
k <sub>2</sub> = 0	0	2
1	1	3

## INDEKSI ZA DECIMACIJU PO FREKVENCiji

- Decimacija po frekvenciji:

- nacrtamo graf:



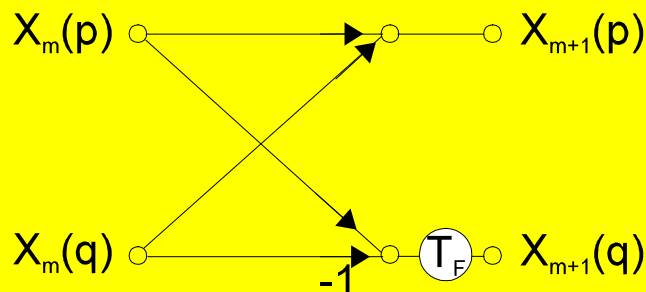
## LEPTIR ZA DECIMACIJU PO FREKVENCiji

- Leptir i faktor prilagođenja:
  - jednađbe za izračun u mjestu:

$$X_{m+1}(p) = X_m(p) + X_m(q)$$

$$X_{m+1}(q) = \{X_m(p) - X_m(q)\}T_F$$

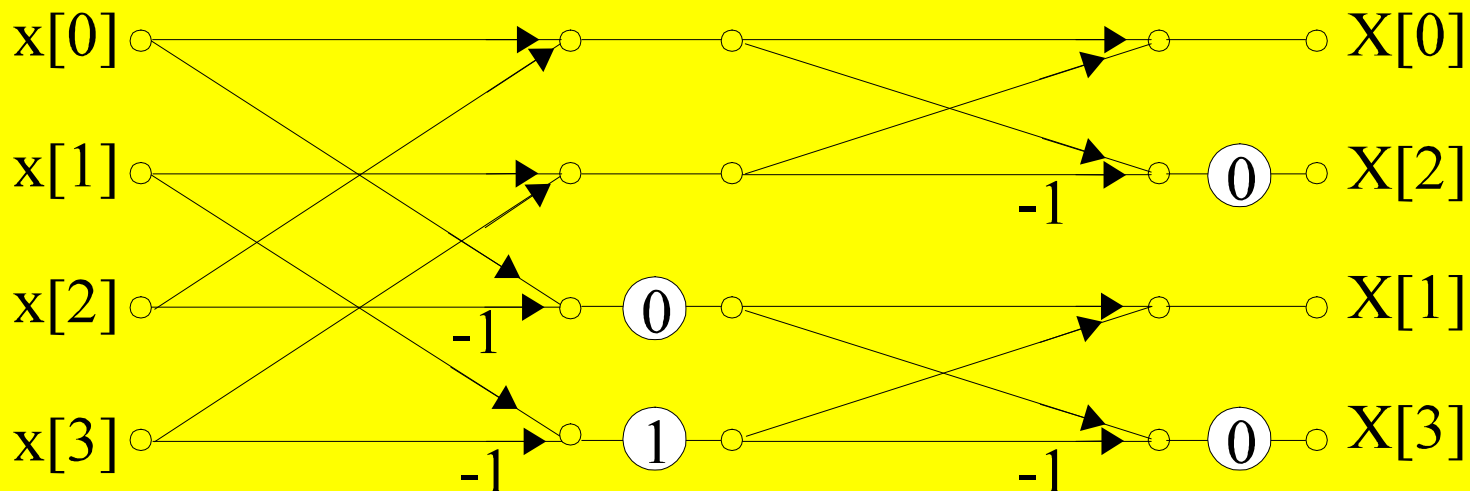
- leptir i primjena



# LEPTIR ZA DECIMACIJU PO FREKVENCiji

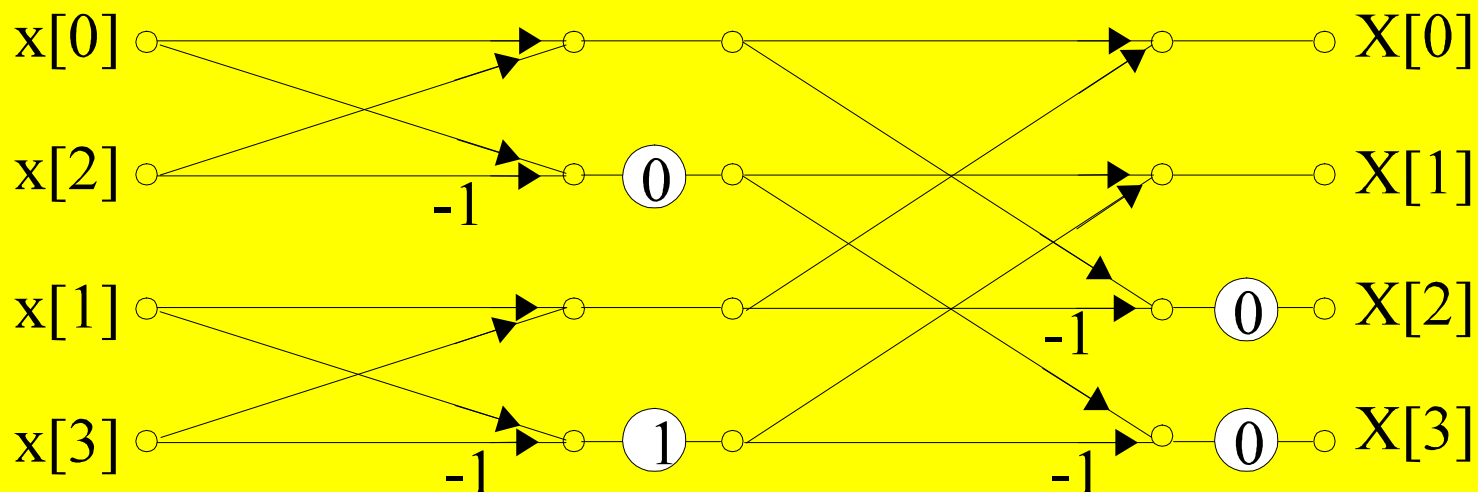
- Leptir i faktor prilagođenja:

- crtamo dijagram:



## REDOSLIJEDI ZA DECIMACIJU PO FREKVENCIJI

- Redoslijed i raspored:
  - prije: prirodni redoslijed u vremenu, raspored po frekv.
  - sada: prirodni redoslijed p frekvenciji, raspored u vremenu



## 14. FFT OBRADA SIGNALA

14.1. SPEKTRALNA ANALIZA I PROZORI

14.2. ANALIZA LTI SUSTAVA

14.3. BRZA KONVOLUCIJA

14.4. SEGMENTACIJA SIGNALA



## 14.1. SPEKTRALNA ANALIZA I PROZORI

- KORIŠTENJE SPEKTRALNE ANALIZE

- CURENJE SPEKTRA

- KORIŠTENJE PROZORA

# KORIŠTENJE SPEKTRALNE ANALIZE

- Spektralna analiza:
  - dekompozicija signala na komponente spektra
  - FFT je prirodan izbor
  - spektar će dati bitne informacije o signalu, inače skrivene u vremenskom signalu
  - postupak je istraživački, pri tome načelno nećemo mijenjati sam signal
  - često primjenjujemo na prirodne signale, npr. burza
  - također često ispitujemo sustave: promatramo spektar odziva, često statistički radi šuma

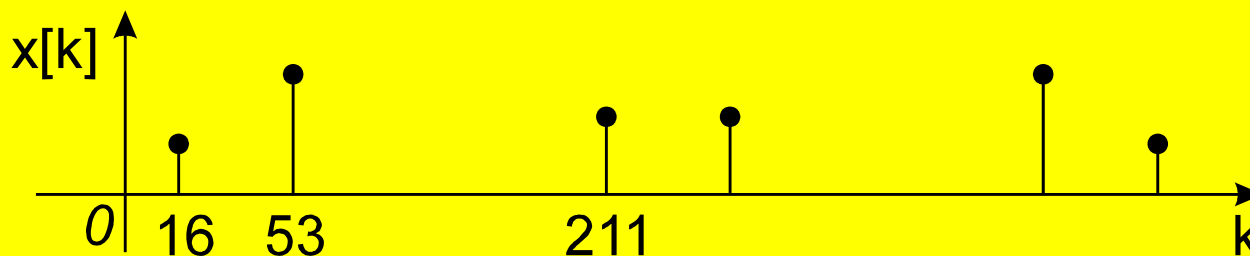
# KORIŠTENJE SPEKTRALNE ANALIZE

- Spektralna analiza:
  - kod stvarno periodičkih signala
    - periodi se nastavljaju jedan na drugi
    - sve komponente spektra su harmonici osnovne frekvencije
    - dobijemo linijski spektar
  - kod aperiodičkih signala
    - spektar se širi, "curi" oko spektralnih linija
    - smatramo da smo dobili uzorkovani kontinuirani spektar

# KORIŠTENJE SPEKTRALNE ANALIZE

- Primjer periodičkog signala:

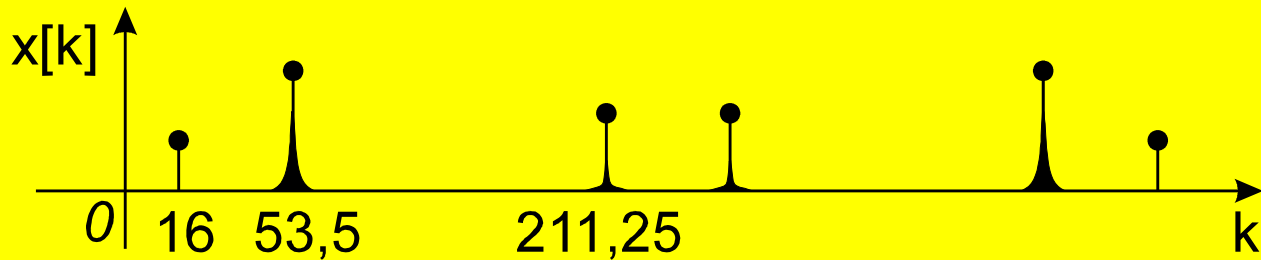
$$x[n] = 0,1 \sin\left(\frac{2\pi n}{512} \cdot 16\right) + 0,2 \sin\left(\frac{2\pi n}{512} \cdot 53\right) + 0,15 \sin\left(\frac{2\pi n}{512} \cdot 211\right)$$



## CURENJE SPEKTRA

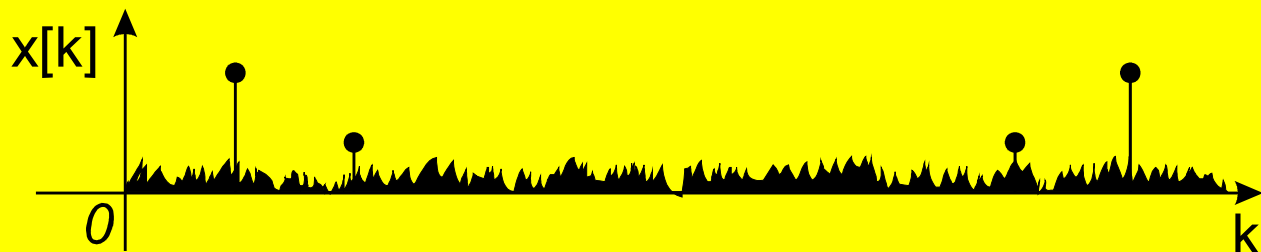
- Primjer aperiodičkog signala:

$$x[n] = 0,1 \sin\left(\frac{2\pi n}{512} \cdot 16\right) + 0,2 \sin\left(\frac{2\pi n}{512} \cdot 53,5\right) + 0,15 \sin\left(\frac{2\pi n}{512} \cdot 211,25\right)$$



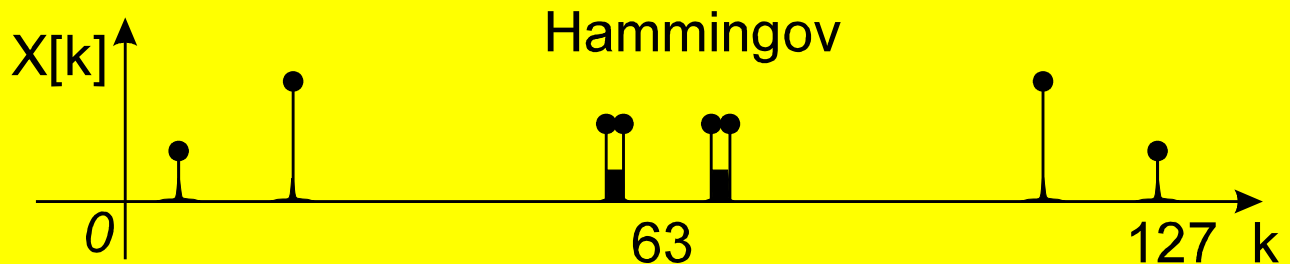
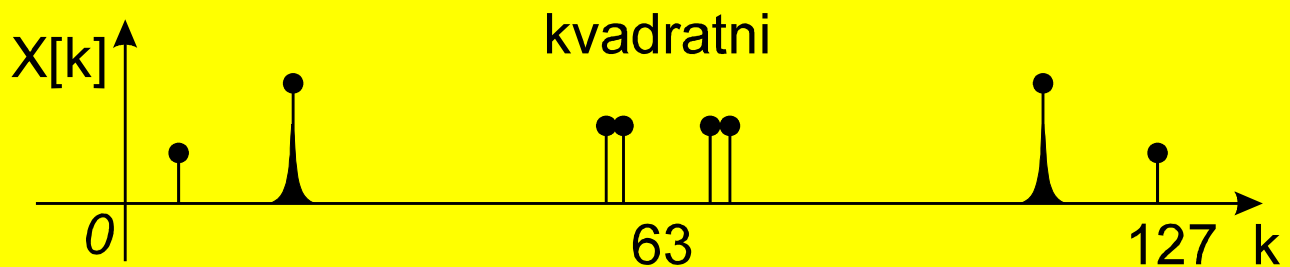
# KORIŠTENJE SPEKTRALNE ANALIZE

- Izdvajanje signala iz šuma:
  - ukupna snaga šuma može biti znatna, ali je po komponenti mala
  - snaga signala može biti mala, ali je po komponenti znatna



## KORIŠTENJE PROZORA

- Prozori ublažuju krajnje uzorke:
  - curenje spektra možemo ublažiti prozorima, da se približimo periodičkom signalu



## 14.2. SPEKTRALNA ANALIZA LTI SUSTAVA

- POBUDA I ODZIV

- TEHNIKA ISPITIVANJA

- BROJ UZORAKA ODZIVA

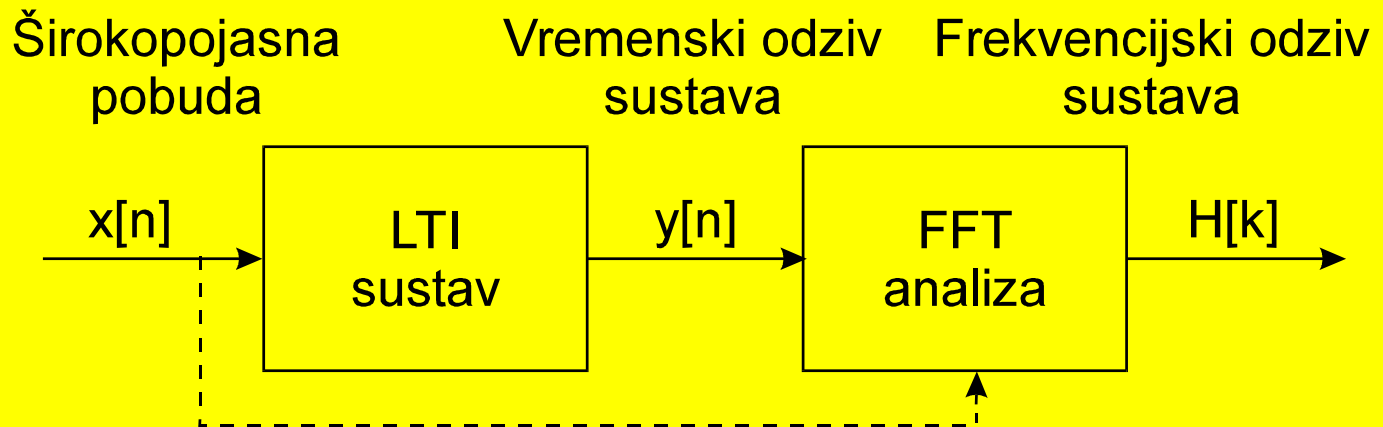


## POBUDA I ODZIV KOD TESTIRANJA LTI

- Ispitivanje LTI:
  - ispitujemo spektar odziva,  
time doznamo svojstvene frekvencije sustava
  - sustav često pobudimo impulsom ili step funkcijom
  - zabilježimo vremenski odziv sustava
  - FFT nam služi za izračunavanje spektra odziva
  - da bi test dao bolje rezultate,  
pobuda mora imati širokopojasni spektar
  - alternativno, trebamo snimiti i pobudu i njen spektar

# TEHNIKA TESTIRANJA LTI

- Sustav ispitivanja LTI:
  - pobudimo širokopojasnom pobudom i snimimo odziv
  - FFT izračunamo spektar odziva



## TEHNIKA TESTRANJA LTI

- Ako pobudni signal nije idealan:
  - snimimo pobudni signal
  - FFT izračunamo spektar signala
  - izračunamo spektar odziva sustava:

$$H[k] = \frac{Y[k]}{X[k]} ; Y[k] = X[k] \cdot H[k]$$

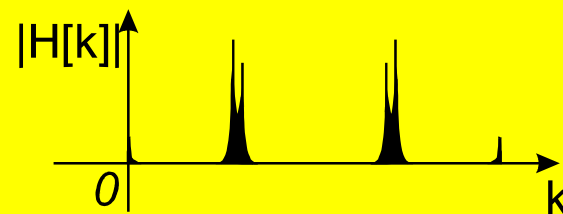
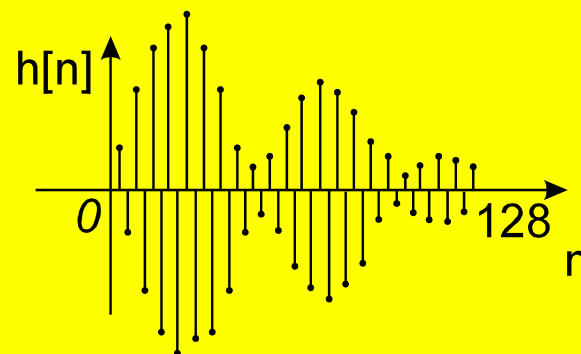
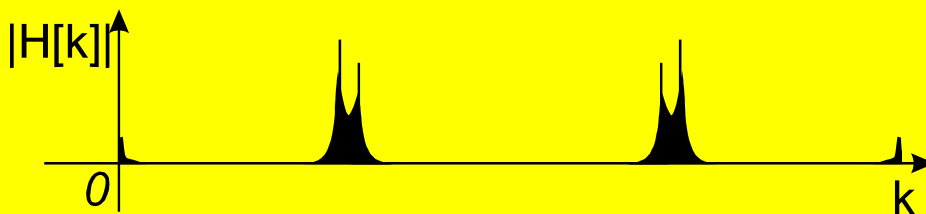
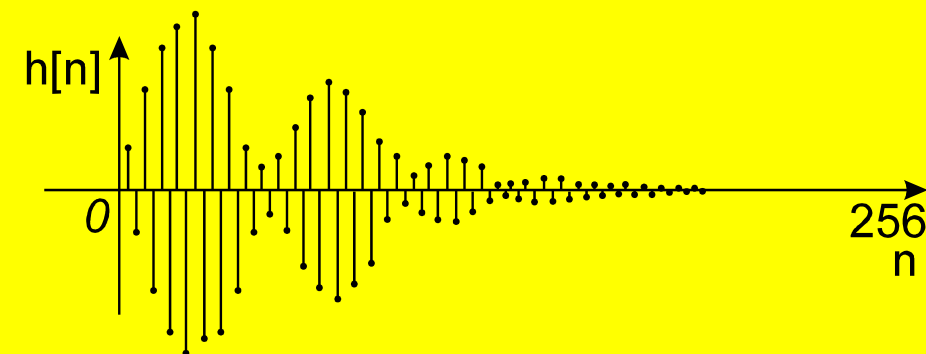
- najjednostavnije je testirati impulsom, čiji je spektar bijeli šum
- zbog niske energije impulsa, nekad koristimo step odziv na impuls dobijemo kao diferenciju prvog reda

## BROJ UZORAKA ODZIVA

- Zbog decimacije po bazi 2 trebamo  $N=2^i$  uzoraka:
  - odziv može biti dugačak
    - obuhvatimo manje uzoraka odziva
    - dio odziva je izgubljen
    - spektar je grublji (manje komponenti)
    - unesena je pogreška zbog izgubljene informacije
  - obuhvatimo više uzoraka
    - nadopunimo odziv nulama (zero padding)
    - odziv je kompletan
    - spektar je finiji (više komponenti)
    - spektar je precizan

## BROJ UZORAKA ODZIVA

- Primjer s 256 i 128 točaka:



## 14.3. BRZA KONVOLUCIJA

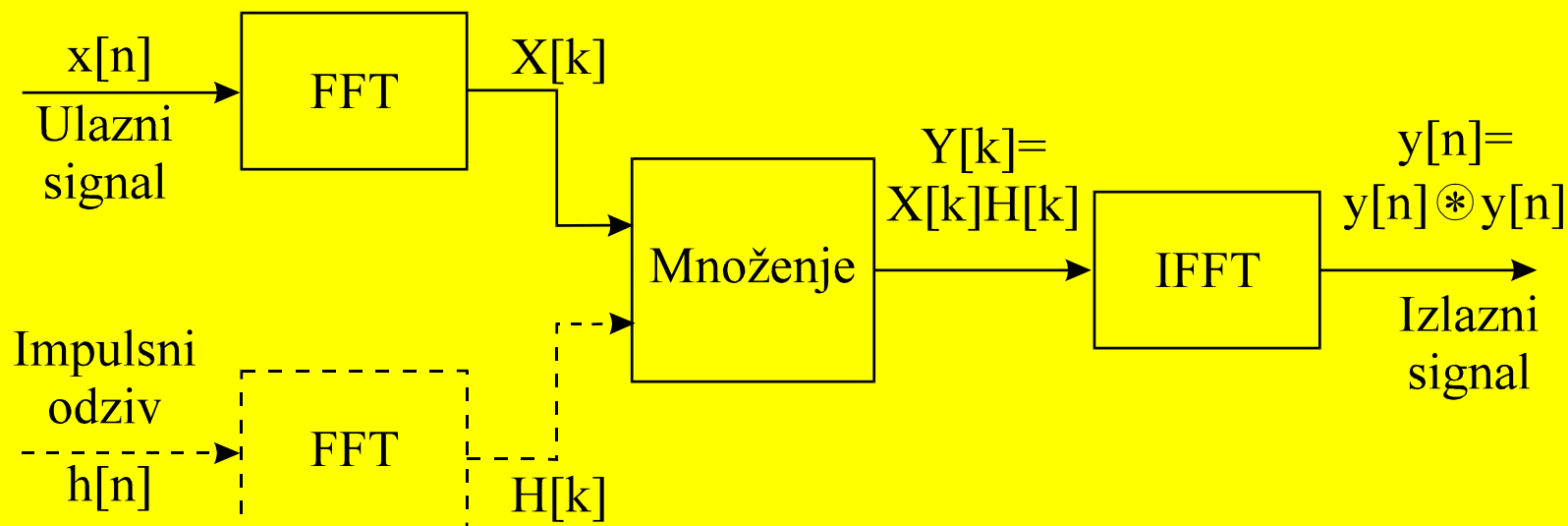
- FILTRIRANJE U FREKVENCIJSKOM PODRUČJU
- PROBLEM CIRKULARNE KONVOLUCIJE
- SEGMENTACIJA SIGNALA

## FILTRIRANJE U FREKVENCIJSKOM PODRUČJU

- Procedura filtriranja u frekvencijskom području:
  - uzorkujemo ulazni signal
  - izračunamo impulsni odziv LTI (jedanput)
  - izračunamo FFT za signal
  - izračunamo FFT za odziv LTI, dovoljno jedanput
  - obavimo množenje u frekvencijskom području
  - izračunamo IFFT za odziv
  - dobijemo blok izlaznih uzoraka, koje možemo reproducirati

# FILTRIRANJE U FREKVENCIJSKOM PODRUČJU

- Dijagram filtriranja u frekvencijskom području:



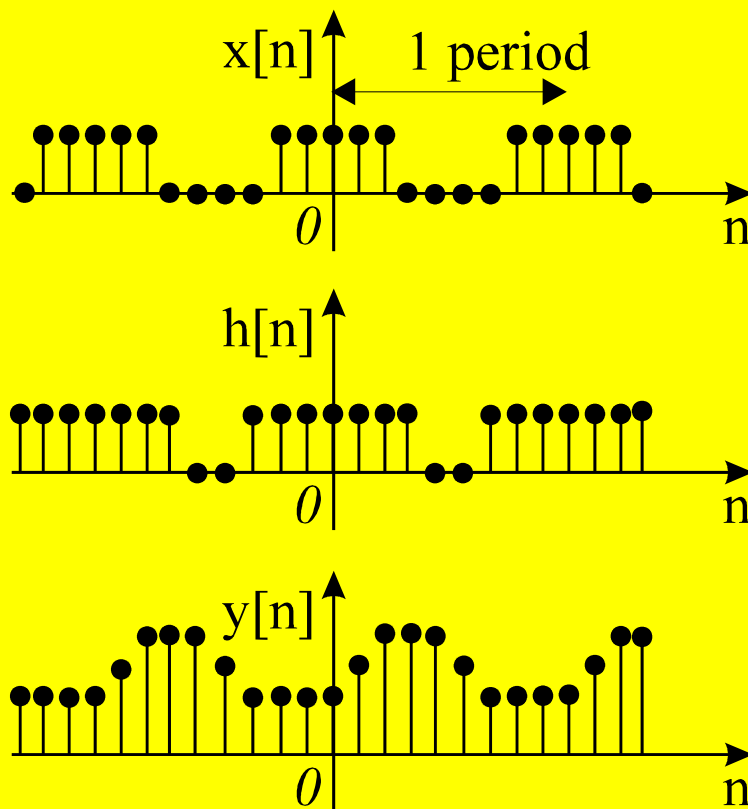


## PROBLEM CIRKULARNE KONVOLUCIJE

- Cirkularna konvolucija:
  - odnosi se na periodični signal
  - uzima u obzir utjecaj prethodnog perioda
  - generira komponente koji utječu na slijedeći period
  - za stvarno periodične signale je OK
  - problem nastaje za aperiodičke signale - treba nam obična, "linearna" konvolucija
  - RJEŠENJE: adekvatna segmentacija signala

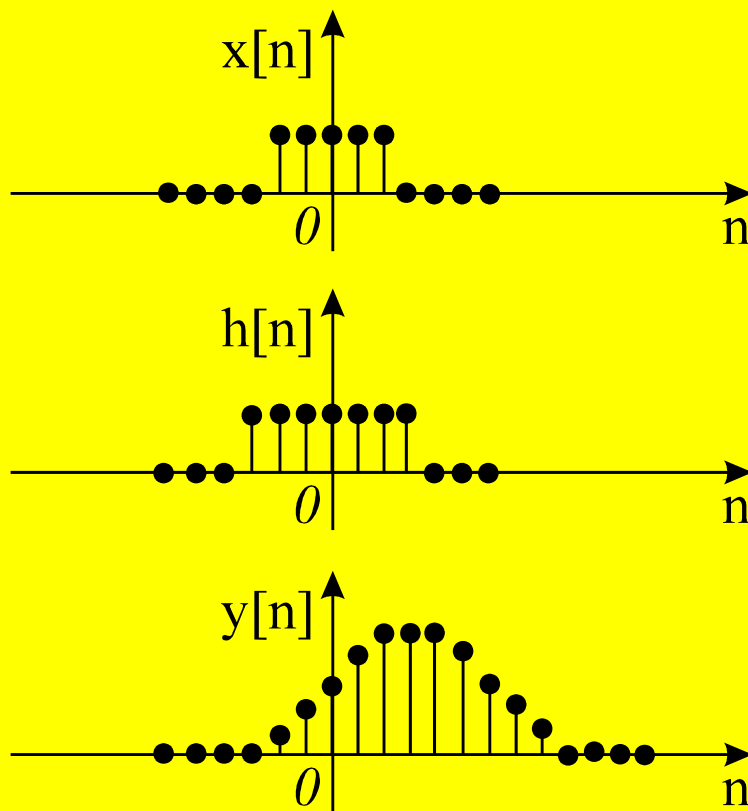
# PROBLEM CIRKULARNE KONVOLUCIJE

- Primjer za cirkularnu konvoluciju:



# PROBLEM CIRKULARNE KONVOLUCIJE

- Primjer za linearnu konvoluciju:



## SEGMENTACIJA SIGNALA

- Odziv izračunat konvolucijom:
  - za signal koji traje  $N_1$  uzoraka
  - za odziv koji traje  $N_2$  uzoraka
  - u najgorem slučaju imat ćemo ukupni odziv:

$$N_o = N_1 + N_2 - 1$$

- nadopunimo signal sa  $2^i - N_1$  nula,  $2^i \geq N_o$
- izračunamo FFT po bloku  $2^i$ ,
- množimo sa frekvencijskim odzivom LTI
- pomoću IFFT dobijemo  $2^i$  uzoraka izlaza

## SEGMENTACIJA SIGNALA

- Za kontinuirani aperiodički signal:
  - podijelimo na blokove po  $N_1$  uzoraka
  - nadopunimo do  $2^i \geq N_0$  izračunamo FFT, množimo
  - pomoću IFFT dobijemo  $2^i$  uzoraka izlaza
  - reproduciramo  $N_1$  uzoraka izlaza  
(uključimo ostatak prethodnog bloka)
  - preostalih  $2^i - N_1$  uzoraka izlaza sačuvamo,  
da bi ih pribrojili uzorcima slijedećeg bloka

# SEGMENTACIJA SIGNALA

