

OSNOVE DIGITALNE ELEKTRONIKE

KODOVI ZA
OTKRIVANJE
POGREŠAKA

Kodovi za otkrivanje pogrešaka-s paritetnim bitom

- paritetni bit
- svakoj kodnoj riječi dodaje se paritetni bit tako da je broj jedinica paran ili neparan
- npr. kodna riječ parni paritet neparni
 100 0001 0100 0001 1100 0001

Niz dekadskih znamenki: 4,1,2,7,5 napisati u kodu eksces 3, te zatim cijeli blok zaštititi uzdužnim i poprečnim parnim paritetom

- 4 0111
- 1 0100
- 2 0101
- 7 1010
- 5 1000
- <poprečni parni paritet << uzdužni parni paritet
 - 0111 1 0111
 - 0100 1 0100
 - 0101 0 0101
 - 1010 0 1010
 - 1000 1 1000
 - 0100

Metodom a)neparnog b)parnog pariteta osigurati pravilan prijenos podataka:

- a)
 - _1100101
 - _1000010
 - _0101111
-
- b)
 - _0111000
 - _1000111
 - _010110

Napisati tablicu koda eksces 3 zaštićenog neparnim paritetom

P	k_3	k_2	k_1	k_o
1	0	0	1	1
0	0	1	0	0
1	0	1	0	1
1	0	1	1	0
0	0	1	1	1
0	1	0	0	0
1	1	0	0	1
1	1	0	1	0
0	1	0	1	1
1	1	1	0	0

	0	0	0	0
	0	0	0	1
	0	0	1	0
0	0	0	1	1
1	0	1	0	0
2	0	1	0	1
3	0	1	1	0
4	0	1	1	1
5	1	0	0	0
6	1	0	0	1
7	1	0	1	0
8	1	0	1	1
9	1	1	0	0
	1	1	0	1
	1	1	1	0
	1	1	1	1

Hammingov kod –kod za otkrivanje jednostrukih pogreški i mesta pogreške

- Richard Hamming oko 1940. god. definirao kod
- -sastoji se od znakovnih bitova podatka (k_0, k_1, k_2, \dots ili oznaće i_0, i_1, \dots) i ispitnih bitova (p_1, p_2, \dots) koji se nalaze na mjestima koje predstavljaju težinska mesta $2^0, 2^1, 2^2, \dots$

Hammingov kod-Konstruirati Hammingov kod na osnovi koda eksces 3

	k_3	k_2	k_1	k_0
	0	0	1	1
	0	1	0	0
	0	1	0	1
	0	1	1	0
	0	1	1	1
	1	0	0	0
	1	0	0	1
	1	0	1	0
	1	0	1	1
	1	1	0	0

p_1	p_2	i_3 k_0	p_4	i_5 k_1	i_6 k_2	i_7 k_3
		1		1	0	0
		0		0	1	0
		1		0	1	0
		0		1	1	0
		1		1	1	0
		0		0	0	1
		1		0	0	1
		0		1	0	1
		1		1	0	1
		0		0	1	1

Hammingov kod na osnovi koda eksces 3

P ₁	P ₂	i ₃	P ₄	i ₅	i ₆	i ₇
0	1	1	1	1	0	0
0	1	0	1	0	1	0
1	0	1	1	0	1	0
1	1	0	0	1	1	0
0	0	1	0	1	1	0
1	1	0	1	0	0	1
0	0	1	1	0	0	1
0	1	0	0	1	0	1
1	0	1	0	1	0	1
1	0	0	0	0	1	1

- Vrijednost paritetnih bitova za svaku kodnu riječ
- $P_1 \oplus i_3 \oplus i_5 \oplus i_7 = 0$
- $P_2 \oplus i_3 \oplus i_6 \oplus i_7 = 0$
- $P_4 \oplus i_5 \oplus i_6 \oplus i_7 = 0$

Ispitna tablica

p1	p2	i1	p3	i2	i3	i4	p4	i5	i6	i7
0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1
0	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0
0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1
1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1

Poruku 1001 zaštite Hammingovim kodom

moramo izračunati bitove provjere

p1	p2	i3	p4	i5	i6	i7
0	0	1	1	0	0	1

Binarni broj od 11 bitova potreban za prijenos: 011 0110 1001 u sustavu koji koristi paran (even) paritet zapisati u Hammmingovom kodu

Paziti da se prvi položaj u ovome binarnome broju smatra "d1", iako je to najznačajniji bit broja. Ovaj broj može se smjestiti na položaje

Položaj	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
namjena	P1	P2	d1	P4	d2	d3	d4	P8	d5	d6	d7	d8	d9	d10	d11	P16
	0		1	1	0			1	1	0	1	0	0	0	1	

Bit broj jedan, "**P1**", služi za generiranje parnoga pariteta podatkovnih bitova na mjestima 3, 5, 7, 9, 11, 13 i 15

Položaj	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
namjena	P1	P2	d1	P4	d2	d3	d4	P8	d5	d6	d7	d8	d9	d10	d11	P16
P 1			P1		X	X	X	X	X	X	X	X	X	X		
			1		0	1	0	1	0	1	0	0	0	1		

Bit broj dva, "P2", služi za generiranje parnoga pariteta za podatkovne bitove na položajima 3, 6, 7, 10, 11, 14 i 15

Položaj	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
namjena	P1	P2	d1	P4	d2	d3	d4	P8	d5	d6	d7	d8	d9	d10	d11	P16
P2		X	X		X	X		X	X		X	X				
P2	1	0		1	0		1	0		0	1					

Bit broj četiri, "P4", oblikuje se za generiranje parnoga pariteta podatkovnih bitova na položajima 5, 6, 7, 12, 13, 14 i 15

Položaj	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
namjena	P1	P2	d1	P4	d2	d3	d4	P8	d5	d6	d7	d8	d9	d10	d11	P16
P4			X	X	X	X				X	X	X	X			
P4	0	1	1	0			1	0	0	0	1					

Bit broj osam, "P8", oblikovan za generiranje parnoga pariteta za podatkovne bitove na položajima 9, 10, 11, 12, 13, 14 i 15

Položaj	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
namjena	P1	P2	d1	P4	d2	d3	d4	P8	d5	d6	d7	d8	d9	d10	d11	P16
pokriva	P8				X	X	X	X	X	X	X	X	X	X	X	
P8					0	1	1	0	1	0	0	0	1			

Bit 16, "P16" je bit provjere pariteta za bitove desno od njega.

Budući da je on posljednji bit u skupu od 16 bitova, onda bi trebao biti 0.

Konačna riječ od 16 bitova, uključujući Hammingove kodove, a koja nastaje iz informacijske riječi **[01101101001]**, je:

1100 1100 1101 0010

Pronalaženje pogrešaka pomoću Hammingovog koda

- Na ulazu digitalnog sustava primljena je binarna riječ **010011110010** zapisana u Hammingovu kodu. Riječ ima 4 ispitna bita, a primijenjen je parni paritet. Najmanje važan bit zapisan je lijevo. Ispitajte je li primljena riječ ispravna, a ako nije, pronađite i ispravite pogrešku

Rješenje

P ₁	P ₂	I ₃	P ₄	I ₅	I ₆	I ₇	P ₈	I ₉	I ₁₀	I ₁₁	I ₁₂
0	1	0	0	1	1	1	1	0	0	1	0

- C₁= p₁ ⊕ i₃ ⊕ i₅ ⊕ i₇ ⊕ i₉ ⊕ i₁₁ = 1
- C₂= p₂ ⊕ i₃ ⊕ i₆ ⊕ i₇ ⊕ i₁₀ ⊕ i₁₁ = 0
- C₃= p₄ ⊕ i₅ ⊕ i₆ ⊕ i₇ ⊕ i₁₂ = 1
- C₄= p₈ ⊕ i₉ ⊕ i₁₀ ⊕ i₁₁ ⊕ i₁₂ = 0
- (0101)₂ = 5 greška je u petom bitu
- Točna kodirana riječ: 010001110010
- Točna poruka: 00110010

Hammingovim kodom prenesena je informacija 1000110. Provjeriti ispravnost prenesene informacije.

p1	p2	i3	p4	i5	i6	i7
			y			
	x					
y						
1	0	0	0	1	1	0

**Pogreška na drugom bitu
točna poruka je 1100110, a točna informacija je 0110**

Odrediti mjesto pogrešnog bita u informaciji 1111001 prenesenoj u Hammingovom kodu , te definirajte točnu poruku.

p1	p2	i3	p4	i5	i6	i7
1	1	1	1	0	0	1

$$p_1, i_3, i_5, i_7 = 1$$

$$p_2, i_3, i_6, i_7 = 1$$

$$p_4, i_5, i_6, i_7 = 0$$

$011_{(2)} = 3_{(10)}$ greška na trećem bitu

točna informacija 1101001-----0001-poruka

Hammingovim kodom kodiran je broj koristeći XS-3 kod. Prenesena je sekvenca 1011001. Provjerite točnost prijenosa i otkrite o kojem broju se radi.

- došlo je do greške na 1. bitu - točna sekvenca je: 0011001
- poruka je: 1001 (to je 9)
- $9-3=6$
- radi se o broju 6

p1	p2	i3	p4	i5	i6	i7
1	0	1	1	0	0	1

Zadaci za vježbu

- 1.Niz dekadskih znamenki: 0,3,6,9 napisati u kodu eksces 3, te zatim cijeli blok zaštititi uzdužnim i poprečnim parnim paritetom.
- 2.Niz dekadskih brojeva: 25;84;47 napisati u kodu 2421, te zatim cijeli blok zaštititi uzdužnim i poprečnim neparnim paritetom.
- 3.Informacije a) 1101010 b)1100100 zaštititi Hammingovim kodom (odrediti bitove provjere).
- 4.Za zadanu informaciju **101010110010** zaštićenu Hammingovim kodom provjeriti točnost prijenosa i ukoliko postoji pogreška pronaći je, te je ispraviti i napisati točnu informaciju.
-