

# Bilgisayar Mimarisi

## *Bölüm 1*

## *Sayısal Mantık Devreleri*

Dr. Emre Ünsal

Cumhuriyet Üniversitesi

Yazılım Mühendisliği Bölümü

# İçerik

- Sayı Sistemleri
- Temel Mantık Kapıları
- Boole Cebri
- De-Morgan Teoremi
- Karnaugh Haritaları
- Toplayıcılar
- Yaz-Bozlar(Flip-Flop)

# Sayısal Tasarım Özeti – Sayı Sistemleri

- Onluk (Decimal) Sayı sistemi:
  - 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9
- İkili (Binary) Sayı Sistemi:
  - 0, 1
- Sekizli (Octal) Sayı Sistemi
  - 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7
- Onaltılık (Hexadecimal) Sayı Sistemi
  - 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, A, B, C, D, E, F

Onluk Sistem	İkili Sistem	Onaltılık Sistem
0	0000	0
1	0001	1
2	0010	2
3	0011	3
4	0100	4
5	0101	5
6	0110	6
7	0111	7
8	1000	8
9	1001	9
10	1010	A
11	1011	B
12	1100	C
13	1101	D
14	1110	E
15	1111	F

# Sayısal Tasarım Özeti – Sayı Sistemleri

- Sayı Sistemlerini Birbirine Dönüştürülmesi:
- Bir sayı sisteminde sayıyı S, taban değeri R ve katsayıyı da d ile gösterirsek tam sayı sistemi,

$$S = d_n R^n + d_{n-1} R^{n-1} + d_{n-2} R^{n-2} + \dots + d_0 R^0$$

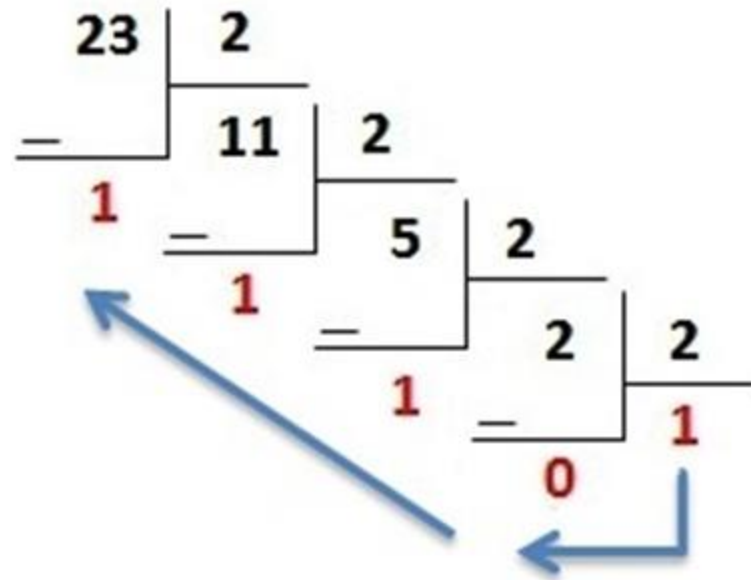
- formülü ile gösterilir.
- Kesirli sayıları ifade etmek için,

$$S = d_n R^n + d_{n-1} R^{n-1} + \dots + d_1 R^1 + d_0 R^0 + d_{-1} R^{-1} + d_{-2} R^{-2} + \dots$$

- Formülü kullanılır.
- Burada  $d_{\max} = R-1$  olur.

# Sayısal Tasarım Özeti – Sayı Sistemleri

- Onluk tabandaki bir Sayıyı İkilik tabana dönüştürelim:



$$23 = 2^4 + 2^2 + 2^1 + 2^0$$

$$23 = (10111)_2$$

# Sayısal Tasarım Özeti – Sayı Sistemleri

- Kesirli onlu sayılar ikili sayılara dönüştürülürken kesir kısmı 2 ile çarpılır. tam kısmı kaydedilir.
- ÖRN:  $(41.6875)_{10}$  sayısını ikili sisteme çeviriniz.
- Tamsayı kısmı

$$41 / 2 = 20, \quad \text{kalan} = 1$$

$$20 / 2 = 10, \quad \text{kalan} = 0$$

$$10 / 2 = 5, \quad \text{kalan} = 0$$

$$5 / 2 = 2, \quad \text{kalan} = 1$$

$$2 / 2 = 1, \quad \text{kalan} = 0$$

$$1 / 2 = 0, \quad \text{kalan} = 1$$

# Sayısal Tasarım Özeti – Sayı Sistemleri

- Kalan kolonu aşağıdan yukarıya doğru sıralanırsa:

$$(41)_{10} = (101001)_2$$

- Kesirli kısım:

$$0.6875 * 2 = 1.3750 \text{ tamsayı} = 1$$

$$0.3750 * 2 = 0.7500 \text{ tamsayı} = 0$$

$$0.7500 * 2 = 1.5000 \text{ tamsayı} = 1$$

$$0.5000 * 2 = 1.0000 \text{ tamsayı} = 1$$

- Kesirli kısım için sıralama yukarıdan aşağıya doğrudur.

$$(0.6875)_{10} = (1011)_2$$

$$(41.6875)_{10} = (101001.1011)_2$$

# Sayısal Tasarım Özeti – Sayı Sistemleri

- ÖRN:  $(12A)_{16}$  sayısının onluk ve ikilik sayı tabanlarındaki değerini hesaplayınız

- Sayının onluk tabandaki karşılığı:

$$(12A)_{16} = 1 * 16^2 + 2 * 16^1 + 10 * 16^0 = 298$$

- Sayının ikilik tabandaki karşılığı:

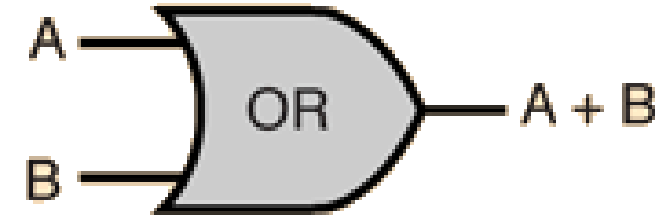
$$(12A)_{16} = (100101010)_2$$



# Sayısal Tasarım Özeti – Temel Mantık Kapıları

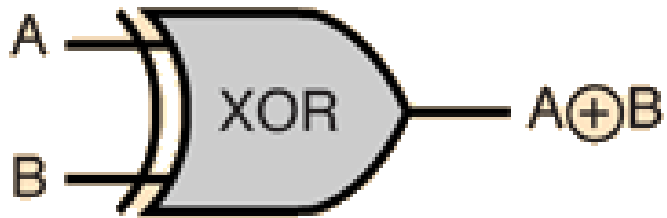


A	B	Out
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

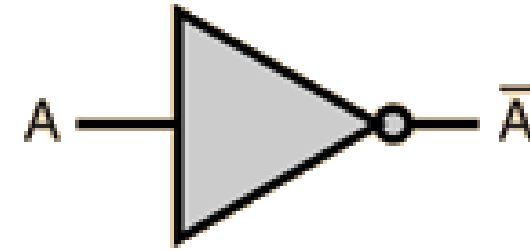


A	B	Out
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

# Sayısal Tasarım Özeti – Temel Mantık Kapıları



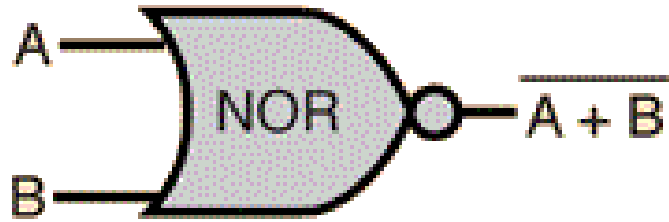
A	B	Out
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0



Inverting Buffer

In	Out
0	1
1	0

# Sayısal Tasarım Özeti – Temel Mantık Kapıları



A	B	Out
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	0



A	B	Out
0	0	1
0	1	1
1	0	1
1	1	0

# Sayısal Tasarım Özeti – Boole Cebri

$$1. A + 0 = A$$

$$2. A + 1 = 1$$

$$3. A \cdot 0 = 0$$

$$4. A \cdot 1 = A$$

$$5. A + A = A$$

$$6. A + \bar{A} = 1$$

$$7. A \cdot A = A$$

$$8. A \cdot \bar{A} = 0$$

$$9. \bar{\bar{A}} = A$$

$$10. A + AB = A$$

$$11. A + \bar{A}B = A + B$$

$$12. (A + B)(A + C) = A + BC$$

# Sayısal Tasarım Özeti – DeMorgan Teoremi

- DeMorgan Teoremi:

- X ve Y nin değili:

$$(XY)' = X' + Y'$$

- Şeklinde yazılabilir. X veya Y nin değili ise,

$$(X + Y)' = X'Y'$$

- şeklinde ifade edilebilir.
- Bu teoreme **DeMorgan Teoremi** denir.

# Sayısal Tasarım Özeti – DeMorgan Teoremi

- ÖRN: Aşağıdaki ifadenin tümleyenini alınız:

$$F = AB + C'D' + B'D$$

- Bu ifadenin tümleyeni:

$$F' = (A' + B')(C + D)(B + D')$$

- olarak elde edilir.

# Sayısal Tasarım Özeti – Devre Sadeleştirme

- Bazı durumlarda mantık şeması karmaşık olabilir.
- Devreyi sadeleştirmek için Doğruluk çizelgesinde sistemin çıkışını 1 ve 0 yapan durumlar Karnaugh haritasına yerleştirilir.
- Karnaugh haritası üzerinde sistemin çıkışını 1 yapan durumlar birleştirilerek sadeleştirme yapılabilir.

# Sayısal Tasarım Özeti – Devre Sadeleştirme

- Karnaugh Haritaları

A \ B	0	1
0	0	1
1	2	3

(a)

A \ BC	00	01	11	10
0	0	1	3	2
1	4	5	7	6

(b)

AB \ CD	00	01	11	10
00	0	1	3	2
01	4	5	7	6
11	12	13	15	14
10	8	9	11	10

(c)



# Sayısal Tasarım Özeti – Devre Sadeleştirme

- ÖRN:

$$F(A, B, C) = \sum (3, 4, 6, 7)$$

- İfadesinin en sade halini hesaplayınız:

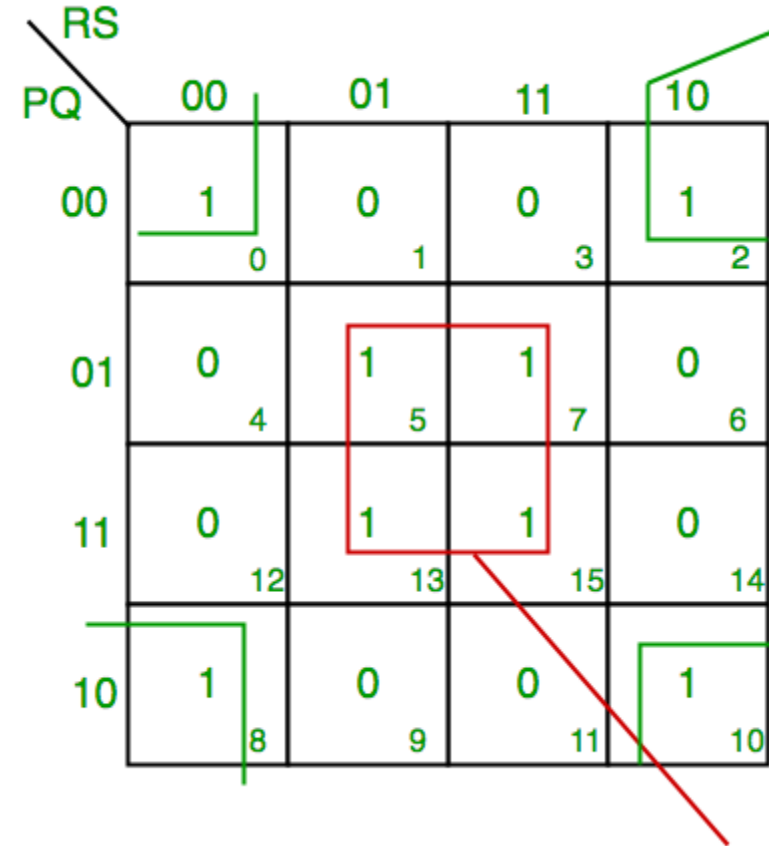
		BC			
		00	01	11	10
A	0	0	0	1	0
	1	1	0	1	1

$$F = BC + AC'$$

# Sayısal Tasarım Özeti – Devre Sadeleştirme

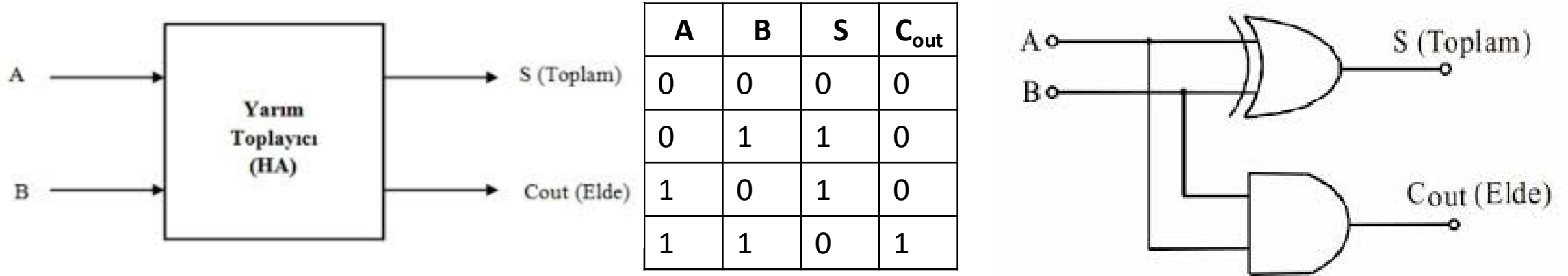
- ÖRN:  $F(P, Q, R, S) = \sum(0,2,5,7,8,10,13,15)$
- İfadesinin en sade halini hesaplayınız
- Yeşil kısım sadeleştiğinde:  $Q'S'$
- Kırmızı kısım sadeleştiğinde:  $QS$
- Elde edilir. Sonuç olarak ifademiz:

$$F = QS + Q'S'$$



# Sayısal Tasarım Özeti – Birleşik Devreler

- Yarı-Toplayıcı:
- En temel sayısal aritmetik devredir. İki tane ikili rakamı toplayabilir.

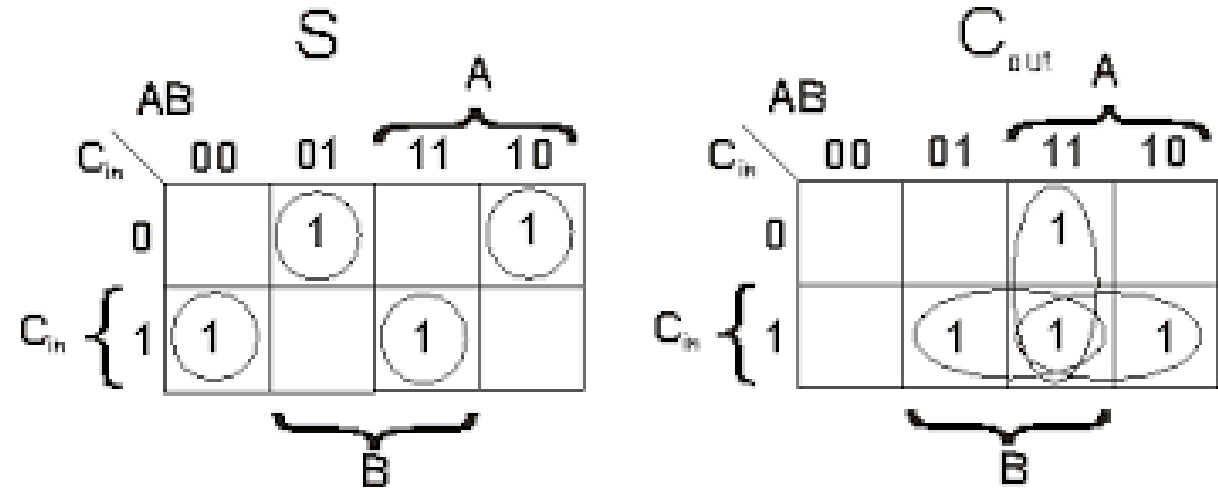


$$S = A'B + AB' = A \oplus B$$

$$C_{out} = AB$$

# Sayısal Tasarım Özeti – Tam Toplayıcı

FULL ADDER -DOĞRULUK TABLOSU				
GİRİŞLER			ÇIKIŞLAR	
A	B	Carry in	Sum	Carry
0	0	0	0	0
0	0	1	1	0
0	1	0	1	0
0	1	1	0	1
1	0	0	1	0
1	0	1	0	1
1	1	0	0	1
1	1	1	1	1



$$S = A'B'C_{in} + A'BC'_{in} + AB'C_{in}' + ABC_{in}$$

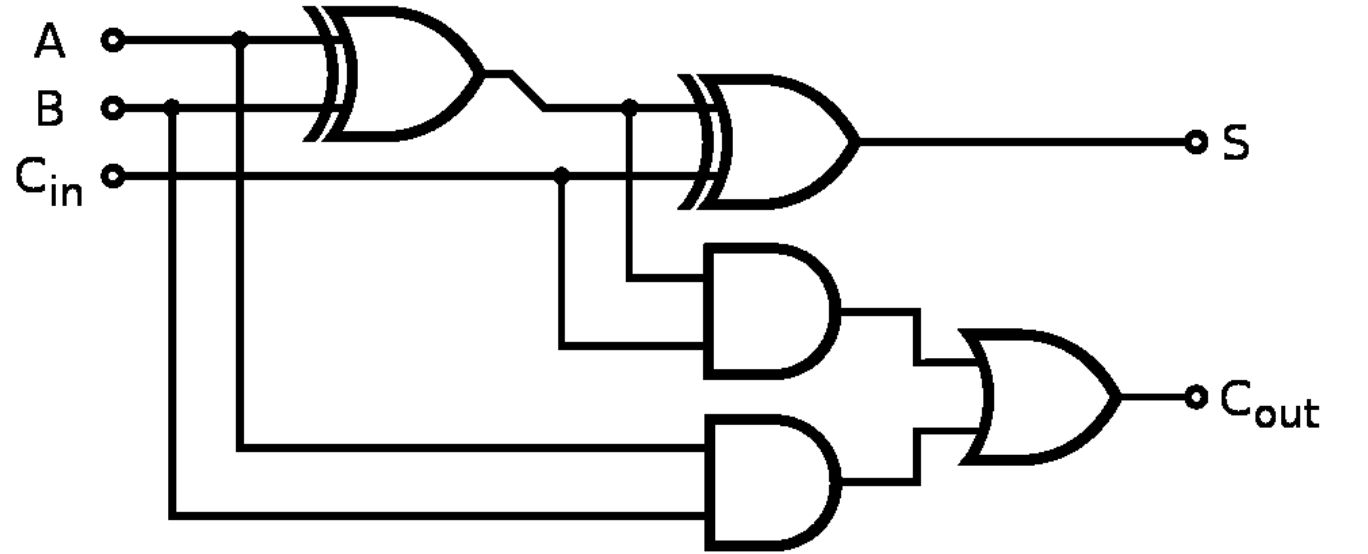
$$S = A \oplus B \oplus C_{in}$$

$$C_{out} = BC_{in} + AC_{in} + AB$$

$$C_{out} = AB + (A \oplus B)C_{in}$$

# Sayısal Tasarım Özeti – Tam Toplayıcı

FULL ADDER -DOĞRULUK TABLOSU				
GİRİŞLER			ÇIKIŞLAR	
A	B	Carry in	Sum	Carry
0	0	0	0	0
0	0	1	1	0
0	1	0	1	0
0	1	1	0	1
1	0	0	1	0
1	0	1	0	1
1	1	0	0	1
1	1	1	1	1



# Sayısal Tasarım Özeti – Yaz-Bozlar

- RS Flip-Flop

CP	S	R	Q	$\bar{Q}$
↓	x	x	$Q_n$	$\bar{Q}_n$
↑	0	0	$Q_n$	$\bar{Q}_n$
↑	0	1	0	1
↑	1	0	1	0
↑	1	1	1	1

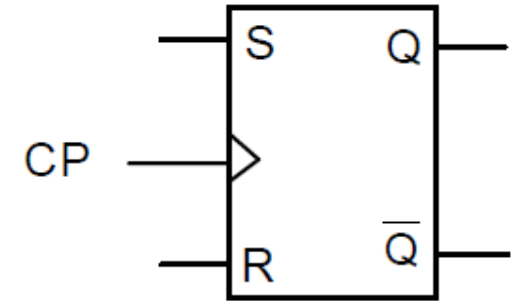
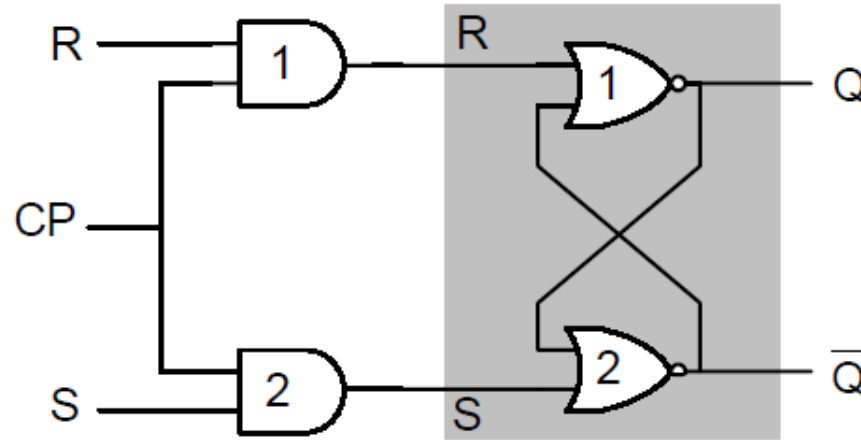
Değişim yok

Değişim yok

Silme

Kurma

Tanımsız



# Sayısal Tasarım Özeti – Yaz-Bozlar

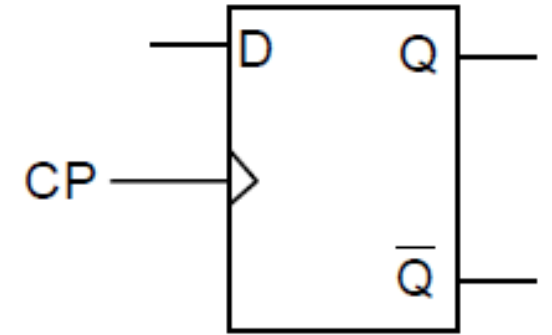
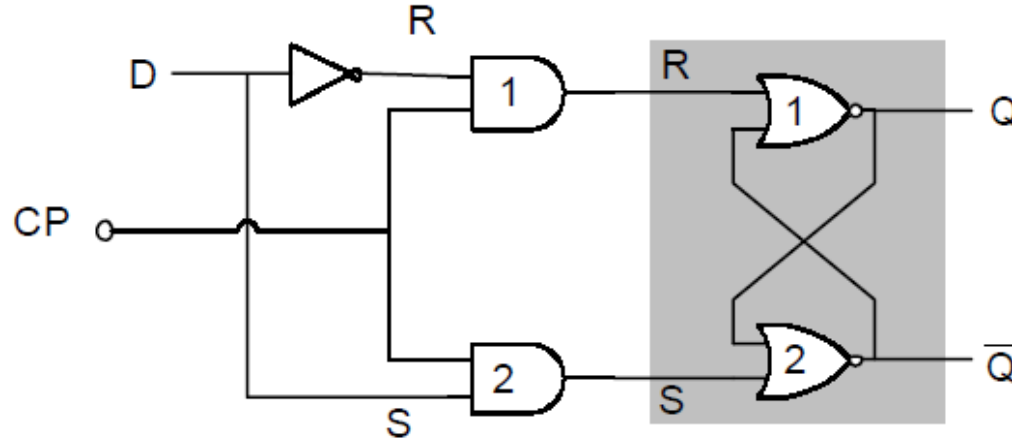
- D Flip-Flop

CP	D	$Q_{n+1}$	$\overline{Q}_{n+1}$
↓	x	$Q_n$	$\overline{Q}_n$
↑	0	0	1
↑	1	1	0

Değişim yok

Silme

Kurma



# Sayısal Tasarım Özeti – Yaz-Bozlar

- JK Flip-Flop

CP	J	K	$Q_{n+1}$	$\overline{Q}_{n+1}$
↓	x	x	$Q_n$	$\overline{Q}_n$
↑	0	0	$Q_n$	$\overline{Q}_n$
↑	0	1	0	1
↑	1	0	1	0
↑	1	1	$\overline{Q}_n$	$Q_n$

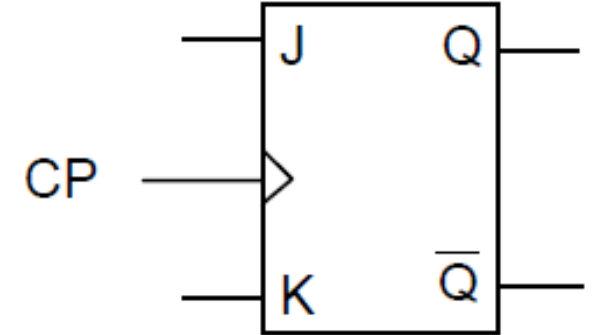
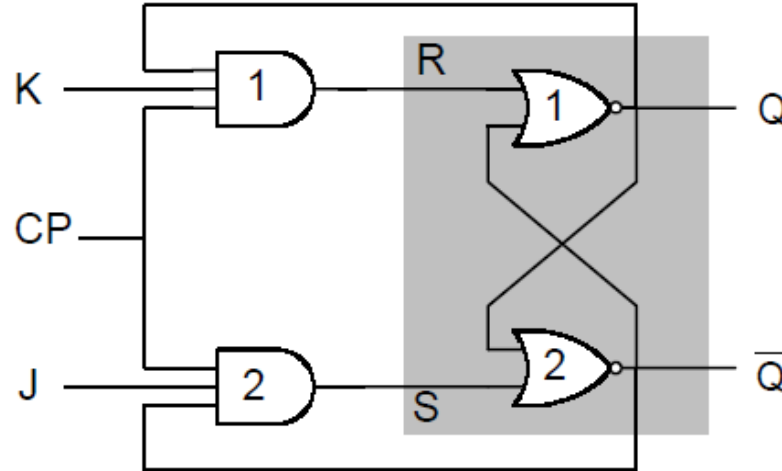
Değişim yok

Değişim yok

Silme

Kurma

Tümleyen





# Sayısal Tasarım Özeti – Yaz-Bozlar

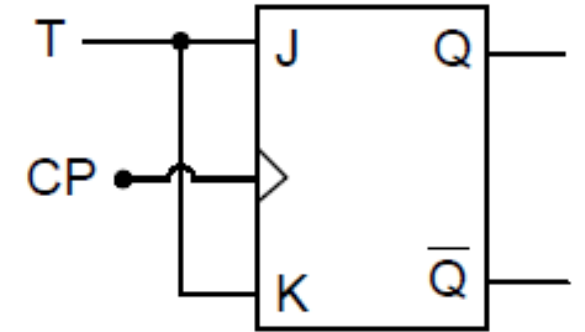
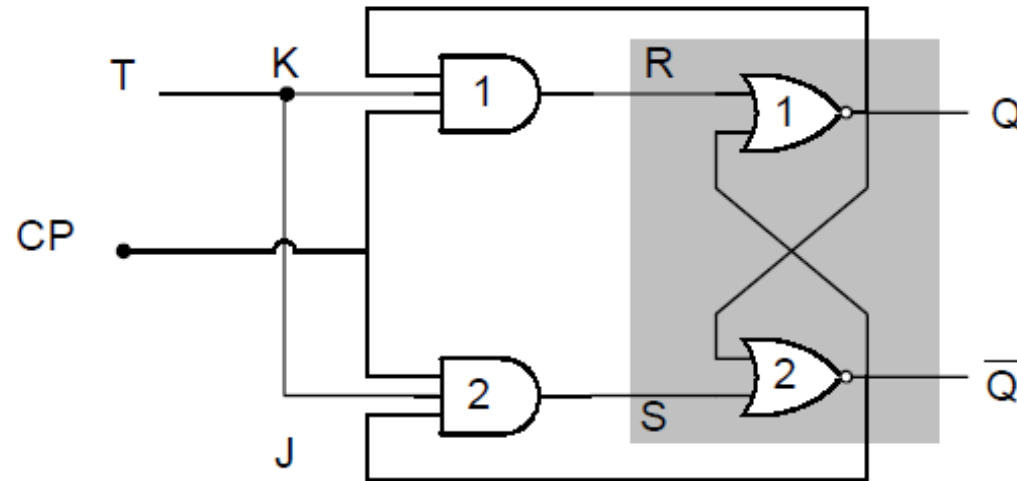
- T(Toggle) Flip-Flop

CP	T	Q	$\bar{Q}$
↓	x	$Q_n$	$\bar{Q}_n$
↑	0	$Q_n$	$\bar{Q}_n$
↑	1	$\bar{Q}_n$	$Q_n$

Değişim yok

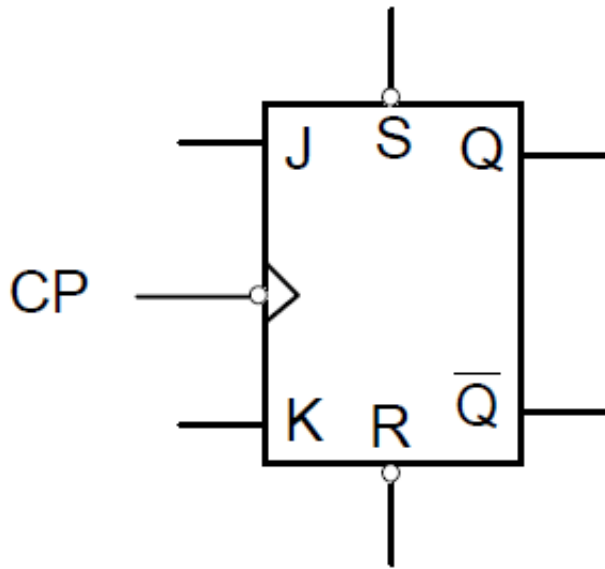
Değişim yok

Tümleyen (Toggle)



# Sayısal Tasarım Özeti – Yaz-Bozlar

- Flip-Flop'larda Asenkron Girişler



S	R	CP	J	K	$Q_{n+1}$	$\bar{Q}_{n+1}$
1	0	x	x	x	0	1
0	1	x	x	x	1	0
1	1	↑	x	x	$Q_n$	$\bar{Q}_n$
1	1	↓	0	0	$Q_n$	$\bar{Q}_n$
1	1	↓	0	1	0	1
1	1	↓	1	0	1	0
1	1	↓	1	1	$\bar{Q}_n$	$Q_n$

# Sayısal Tasarım Özeti – Yaz-Bozlar

- Flip-Flop Durum Geçiş Tabloları

$Q_n$	$Q_{n+1}$	S	R
0	0	0	x
0	1	1	0
1	0	0	1
1	1	x	0

RS FF Durum Geçiş Tablosu

$Q_n$	$Q_{n+1}$	D
0	0	0
0	1	1
1	0	0
1	1	1

D FF Durum Geçiş Tablosu

# Sayısal Tasarım Özeti – Yaz-Bozlar

- Flip-Flop Durum Geçiş Tabloları

$Q_n$	$Q_{n+1}$	J	K
0	0	0	x
0	1	1	x
1	0	x	1
1	1	x	0

JK FF Durum Geçiş Tablosu

$Q_n$	$Q_{n+1}$	T
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

T FF Durum Geçiş Tablosu

# Sorularınız ?