

# Mantıksal Sistem Tasarımı – BLM 201

## Hafta 11: Optimizasyonlar ve Ödünleşmeler



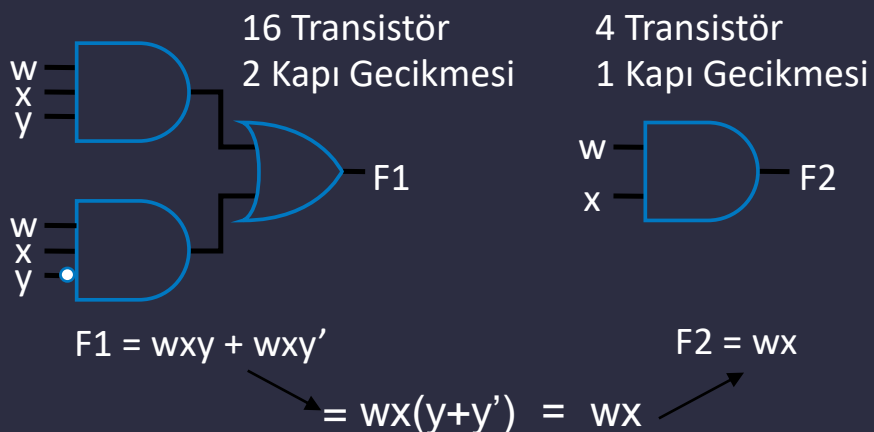
Fenerbahçe Üniversitesi

# Ders Planı

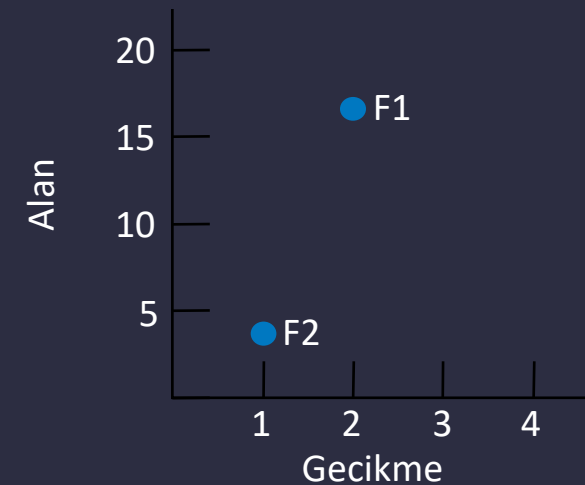
- Optimizasyonlar ve Ödünleştirmeler

# Optimizasyonlar ve Ödünleşmeler

- Dijital devreleri nasıl kuracağımızı biliyoruz
  - Daha iyi devreler nasıl kurulur?
- İki önemli temel kısıt
  - **Gecikme** (Latency) – Girdi verildikten sonra çıktı elde edilene kadar geçen süre
  - **Alan** (Area) – Kullanılan transistör sayısı



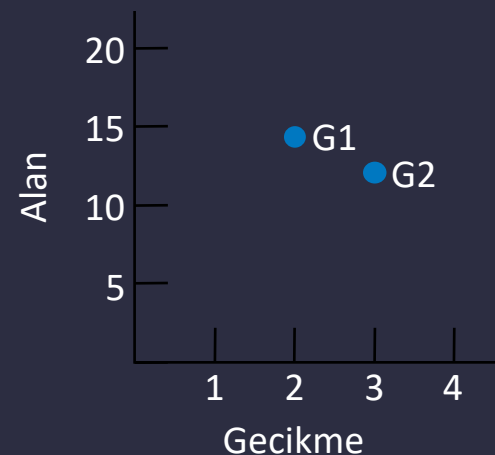
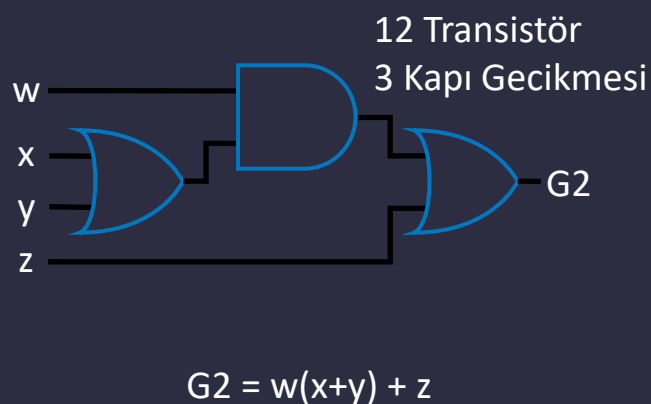
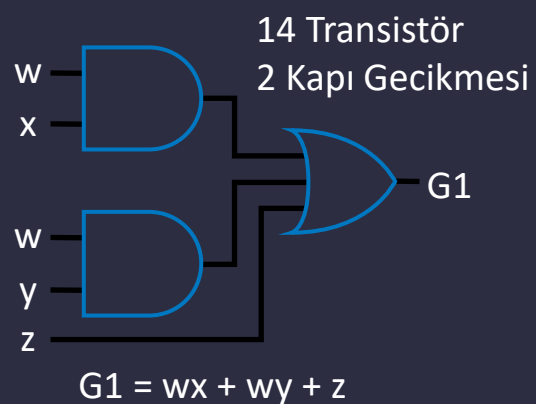
Not: Kapı gecikmeleri eşdeğer varsayınız



# Optimizasyonlar ve Ödünleşmeler

- Ödünleşme (Tradeoff)

- Bir kriter iyileşirken diğer kriterin kötüleşmesidir
- Bir kritere göre öncelik verilerek veya dengesini kurarak tasarım yapılır

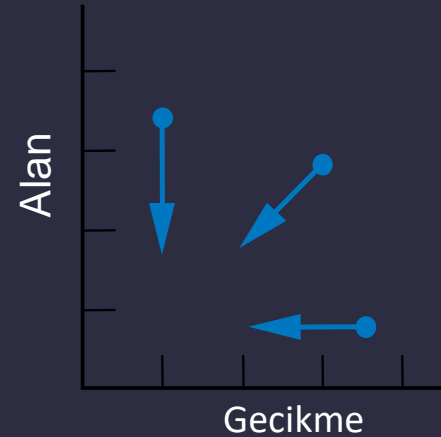


Not: Kapı gecikmeleri eşdeğer varsayınız

# Optimizasyonlar ve Ödünleşmeler

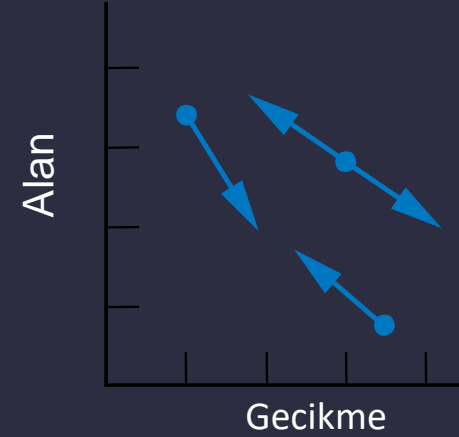
## Optimizasyon

Tüm kriterlerin iyileşmesidir



## Ödünleşme

Bazı kriterlerin iyileşirken diğerlerinin kötüleşmesidir



- Mümkünse optimize etmek, değilse gereksinimlere göre bir tercih yapıp ödünleşerek tasarım yapılır.
  - En konforlu, en yüksek yakıt tasarruflu ve en hızlı araba nasıl olmadığı gibi hedefe göre tasarım yapılır.

# Optimizasyonlar ve Ödünleşmeler

- Alan optimizasyonu
- Problemi fonksiyon olarak ifade ediniz
  - Moore kuralları ile denklemini sadeleştirin

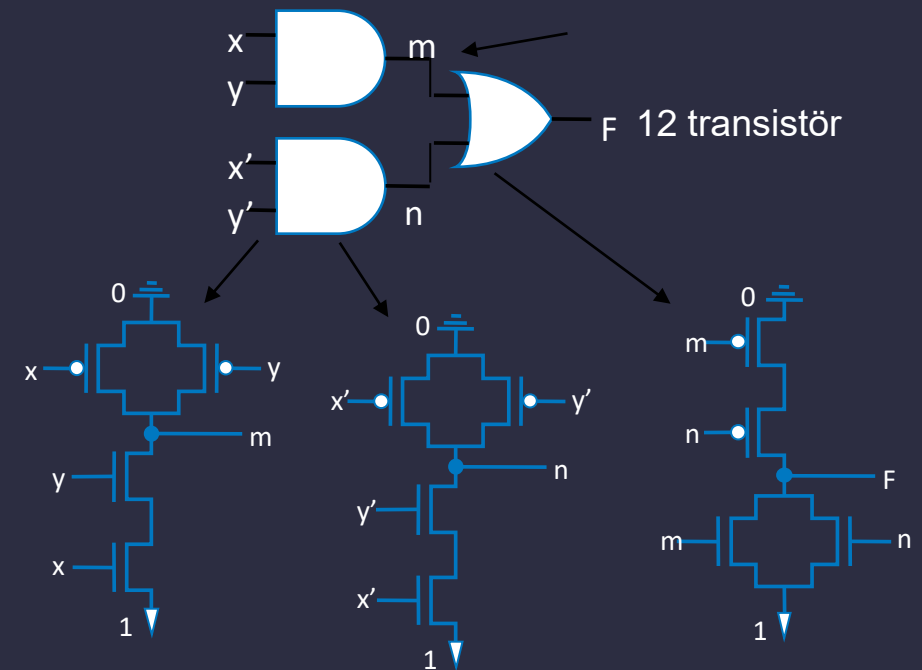
Örnek

$$F = xyz + xyz' + x'y'z' + x'y'z$$

$$F = xy(z + z') + x'y'(z + z')$$

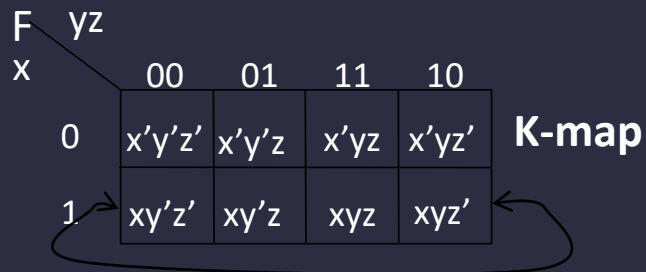
$$F = xy*1 + x'y'*1$$

$$F = xy + x'y' \rightarrow 6 \text{ gate}$$



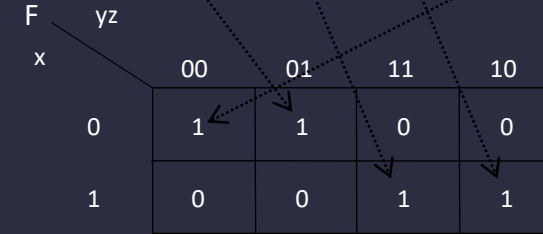
# Karnaugh Maps

- Moore kuralları ile sadeleştirme yaparken, sadeleşebilecek ifadeleri gözden kaçırmak çok olasıdır.
- **Karnaugh Map (K-map)**
  - Sadeleştirme için grafiksel bir bakış sağlar
  - İfadeler gruplanarak sadeleştirme yapılır
    - 2 ve katları'nın oluşturduğu dikdörtgen grupları içinde sadeleştirme yapılır



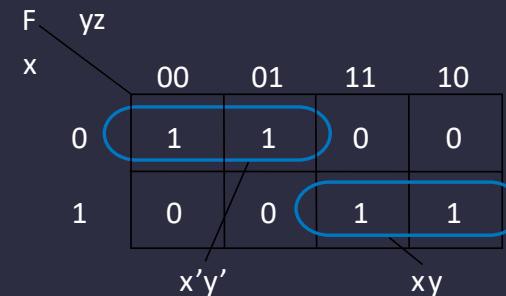
$$F = x'y'z + xyz + xyz' + x'y'z'$$

	yz	00	01	11	10
x	0	1	1	0	0
	1	0	0	1	1



	yz	00	01	11	10
x	0	1	1	0	0
	1	0	0	1	1

x'y'                      xy



$$F = x'y' + xy$$

$$F = xyz + xyz' + x'y'z' + x'y'z$$

$$F = xy(z + z') + x'y'(z + z')$$

$$F = xy \cdot 1 + x'y' \cdot 1$$

$$F = xy + x'y'$$

# K-maps

- 4 adet komşu 1 var ise, o değer elenebilir.
  - Yani her durumda çıktı 1 olmuş ise, demek ki çıktıya etkisi yoktur.

$$G = xy'z' + xy'z + xyz + xyz'$$

$$G = x(y'z' + y'z + yz + yz')$$

$$G = x(y'(z'+z) + y(z+z'))$$

$$G = x(y'+y)$$

$$G = x$$

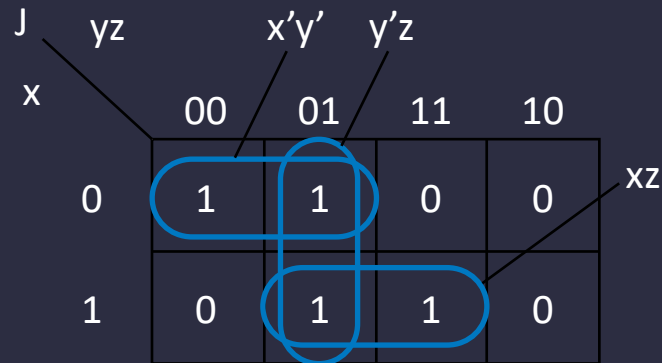
G		yz			
		00	01	11	10
x	0	0	0	0	0
	1	1	1	1	1

G		yz			
		00	01	11	10
x	0	0	0	0	0
	1	1	1	1	1



# K-maps

- Örnekler

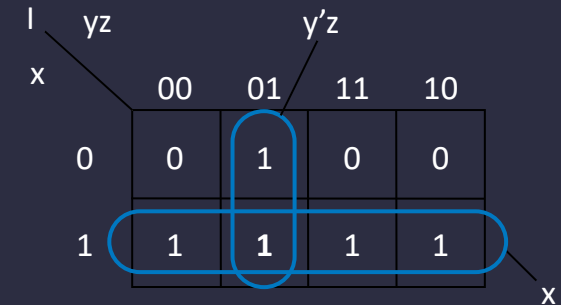


$$J = x'y' + y'z + xz$$

$$H = x'y'z + x'yz + xy'z + xyz$$



$$H = z$$



$$I = x'y'z + xy'z' + xy'z + xyz + xyz'$$

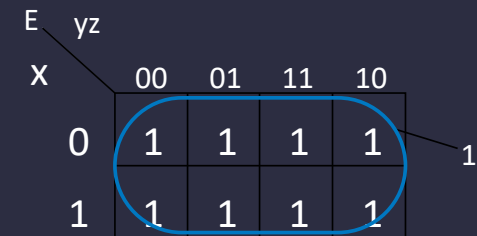
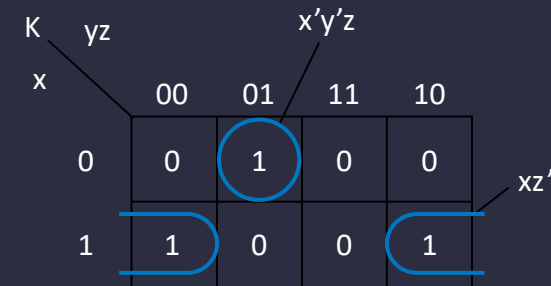
$$I = x'y'z + xy'z + xy'z' + xy'z + xyz + xyz'$$

$$I = (x'y'z + xy'z) + (xy'z' + xy'z + xyz + xyz')$$

$$I = (y'z) + (x)$$

# K-maps

- Dikdörtgenler Kmap'in sınırlarından ters taraftan çıkabilir.
- Dikdörtgenler 1, 2, 4, 8 ... katları sayıda elemanı olmalıdır



# K-maps

- 4 değerli Kmap'lerde aynı prensiple hesaplanabilir
- 5 ve 6 değerli haritalarda mevcut
  - Ancak kullanması çok zor

F

	z	0	1
y	0		
	1		

F

	yz	00	01	11	10
wx	00	0	0	1	0
	01	1	1	1	0
w'xy'	11	0	0	1	0
	10	0	0	1	0

$$F = w'xy' + yz$$

G

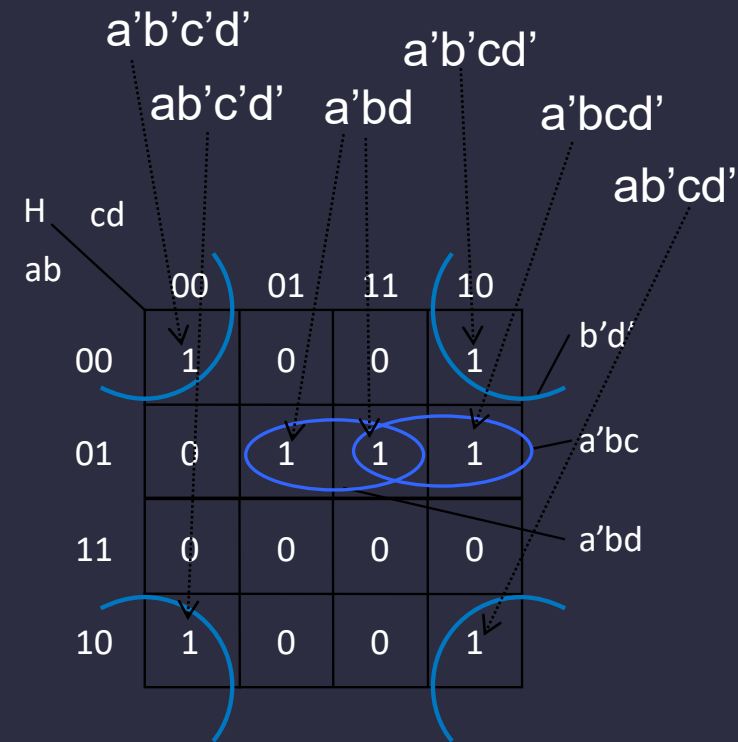
	yz	00	01	11	10
wx	00	0	1	1	0
	01	0	1	1	0
	11	0	1	1	0
	10	0	1	1	0

$$G = z$$

# K-maps

- Örnek:

- $$H = a'b'(cd' + c'd') + ab'c'd' + ab'cd' + a'bd + a'bcd'$$



$$H = b'd' + a'bc + a'bd$$

# Önemsiz (Don't Care) Girişleri

- Bazı giriş kombinasyonları hiç girilmeyebilir
  - Örneğin,  $F = xy'z'$  formülü için  $x$ ,  $y$  ve  $z$  hiçbir zaman aynı anda 0 verilmeyecek ise ve  $x$  1,  $y$  0,  $z$  1 aynı anda olmayacak ise, bunlar önemsiz olarak yazılabilir.
  - Fonksiyonun sadeleştirilmesine yardımcı olacak şekilde 1 veya 0 olarak düşünülebilir
- Kmap'lerde
  - Önemsizlerin yerine X yazılır
  - Değişken X ile karıştırılmamalıdır

F		yz		y'z'	
		00	01	11	10
x	0	X	0	0	0
	1	1	X	0	0

F		yz		y'z'	
		00	01	11	10
x	0	X	0	0	0
	1	1	X	0	0

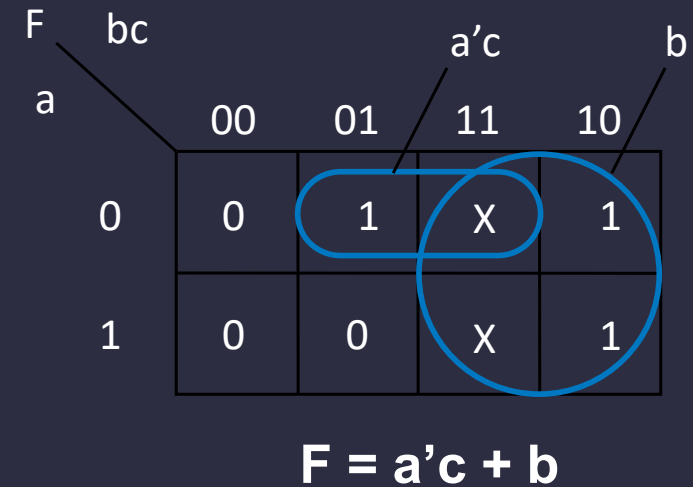
$xy'$

Gereksiz kullanımda fazla terim getirir

# Dont Care Kullanarak Minimizasyon

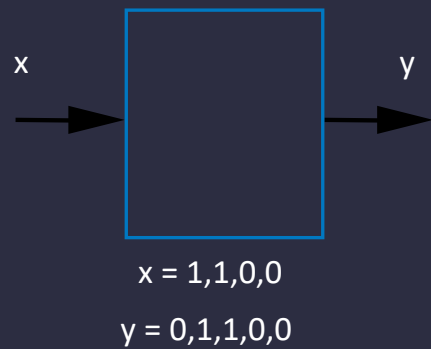
- Örnek:

- $F = a'bc' + abc' + a'b'c$
- Önemsenmeyecek girişler:
  - $a'bc$
  - $abc$

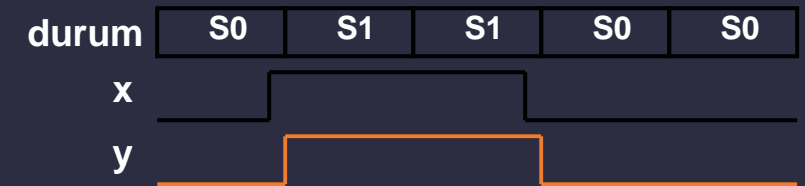
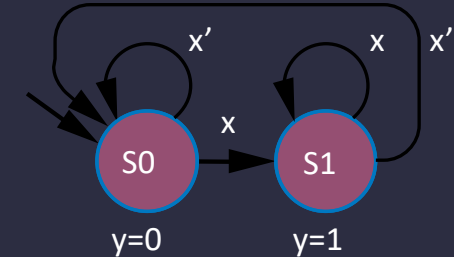
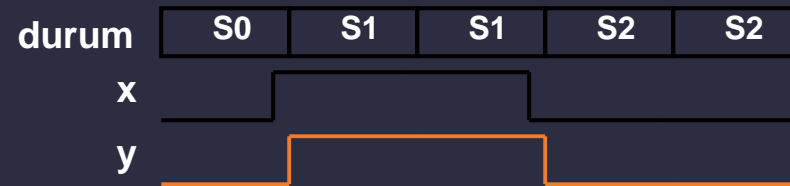
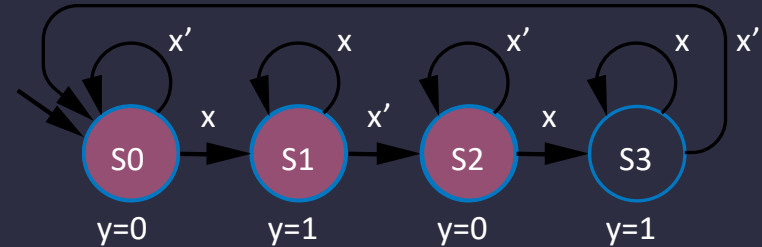


# Durum Azaltma

- Bir FSM'in davranışını değiştirmeden durum sayısının azaltılması
  - Daha az durum muhtemelen daha az alan kaplamasına neden olacaktır
- $X = 1, 1, 0, 0$  girişleri için aşağıdaki FSM'leri değerlendiriniz



giriş: x; Çıkış: y



# Durum Azaltma

Eğer iki durum eşdeğerse

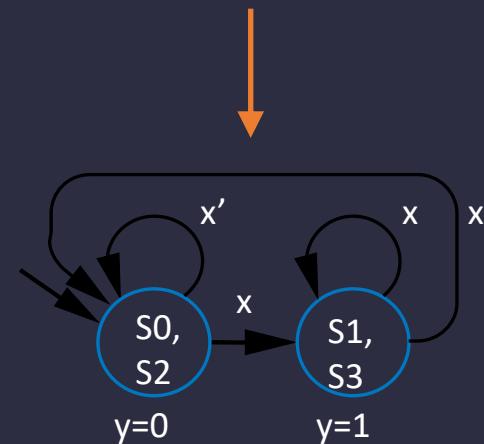
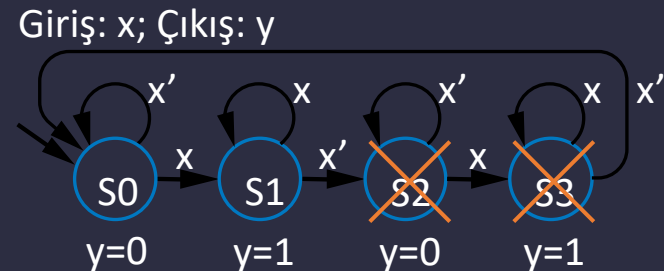
Çıktıya aynı değeri atıyorlar ise

- Yani S0 ve S2 çıktıya 0 atıyorlar,
- **S1 ve S3 ise çıktıya 1 atıyorlar**

Eşdeğer durumlardan başlanılıp, aynı girişler geldiğinde aynı çıkışlar üretiliyorsa

- Örneğin  $x=1,1,0,0,\dots$ 
  - **S1 başlangıç**,  $y=1,1,0,0,\dots$
  - **S3 başlangıç**,  $y=1,1,0,0,\dots$

Durumlar ortak kullanılabilir.





# Pipelining

**Pipelining:** Bir işi aşamalara bölerek, aşamaların birbirlerine veri beslediği ve paralel çalışabildiği bir yapıdır

## Örnek;

- Siz bulaşık yıkıyorsunuz, arkadaşınız kuruluyor.
  - 1 tabak yıkandı
  - 1 tabak kurulanırken, 2 tabak yıkaniyor
  - 2 tabak kurulanırken, 3 tabak yıkaniyor...
  - Arkadaşınızın tabağı kurulamasını bitirmesini beklemiyorsunuz.

Zaman



Pipeline olmadan

W1 D1 W2 D2 W3 D3

Pipelining ile

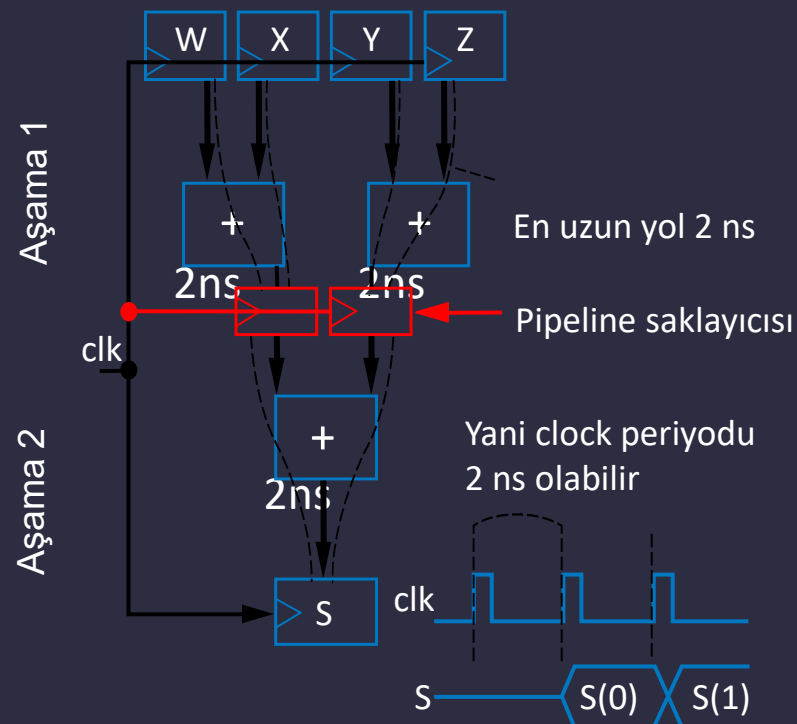
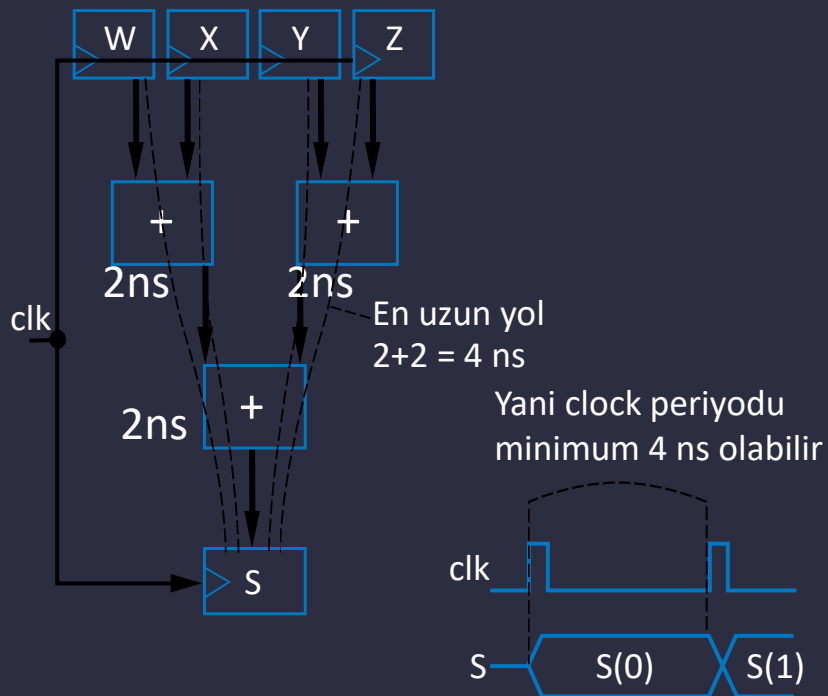
W1 W2 W3

“Aşama 1”

D1 D2 D3

“Aşama 2”

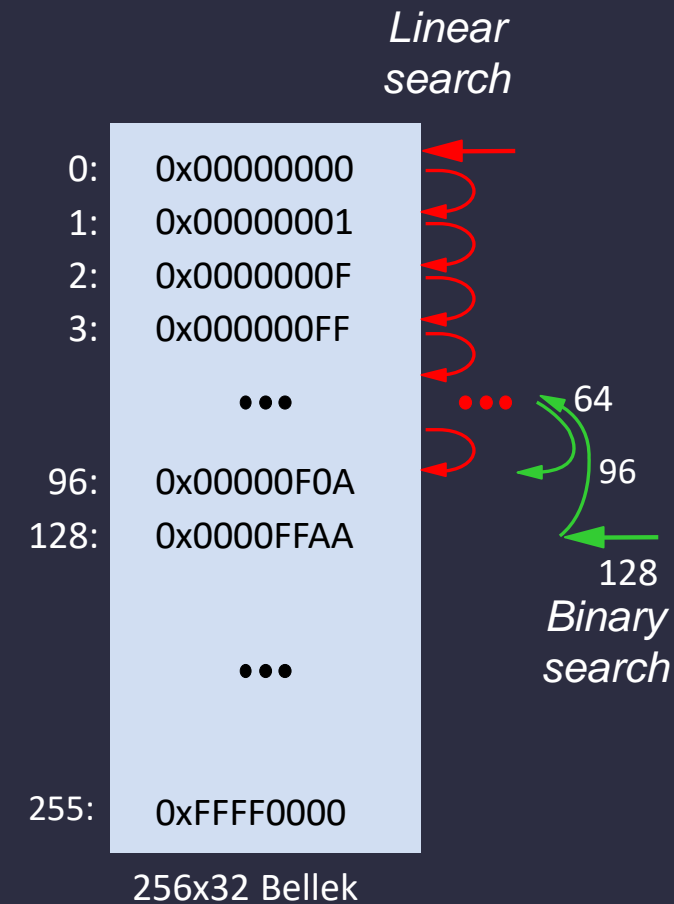
# Pipelining Örneği



- $S = W+X+Y+Z$
- Sol taraftaki devre en hızlı olarak 4 ns'de giriş alabilir
- Sağ taraftaki devre ise en hızlı olarak 2 ns'de giriş alabilir. Hız 2'e katlandı.

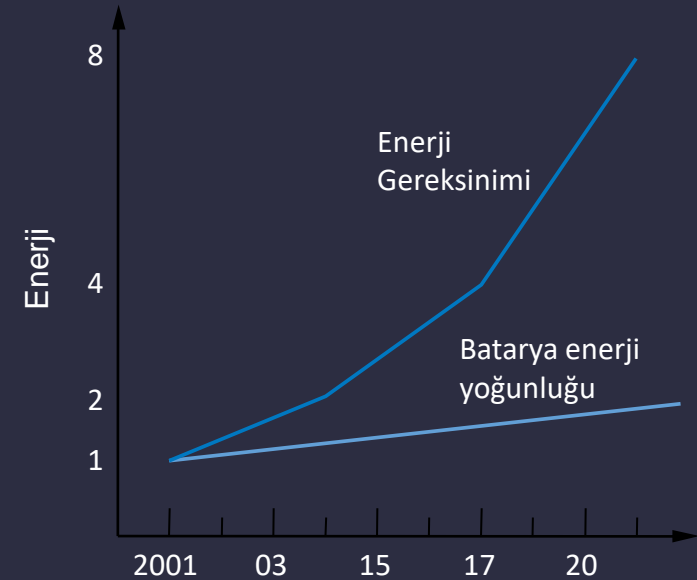
# Algoritma Seçimi

- Seçilen algoritma'nın büyük etkisi vardır
- Örnek: 256 adresli bir bellekte bir eleman aranacak
  - Algoritma 1: "Linear search"
    - Her elemanı tek tek kontrol edilir M[0], M[1], M[2], ...
    - En kötü durumda 256 deneme yapılır
  - Algoritma 2: "Binary search"
    - Sadece 8 en kötü denemede bulunur



# Güç Optimizasyonu

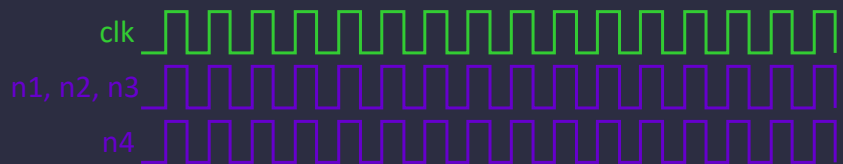
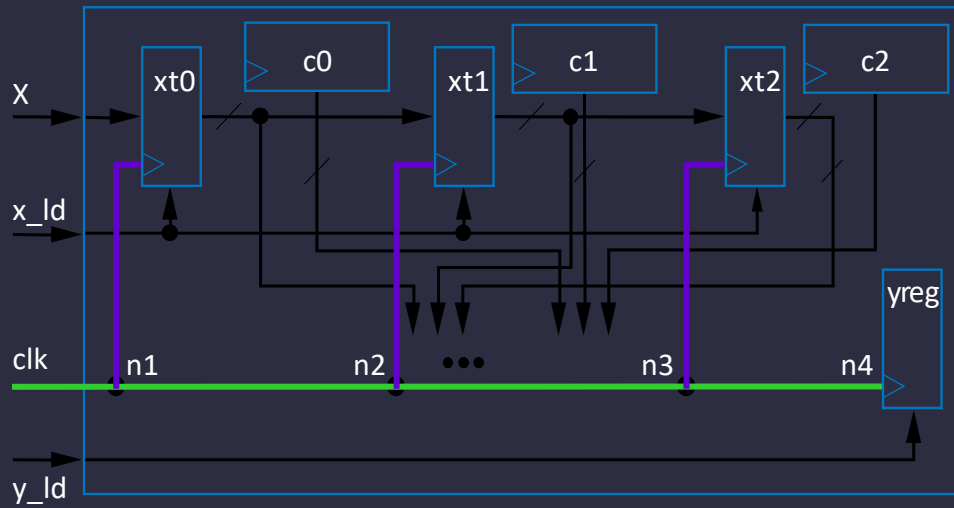
- **Güç** diğer bir önemli tasarım kriteridir
  - Watt (Volt \* Akım) cinsinden ölçülür
- Alan tüketimi kadar önemli bir parametredir
  - Özellikle mobil cihazlarda çok önemlidir
  - Bataryalardaki gelişimler ile gerekli enerji ihtiyacı aynı seviyede artmamaktadır.
  - Dolayısıyla daha güç verimli tasarımlar yapılması gerekmektedir.
- CMOS teknolojisinde, switching yani 0'dan 1'e dönüşüm (Dinamik Güç, Dynamic Power)
  - $P = k * CV^2f$ 
    - k: sabit;
    - C: kabloların kapasitansı;
    - V: voltaj;
    - f: Switchleme frekansı



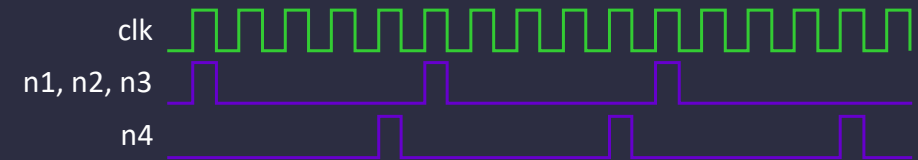
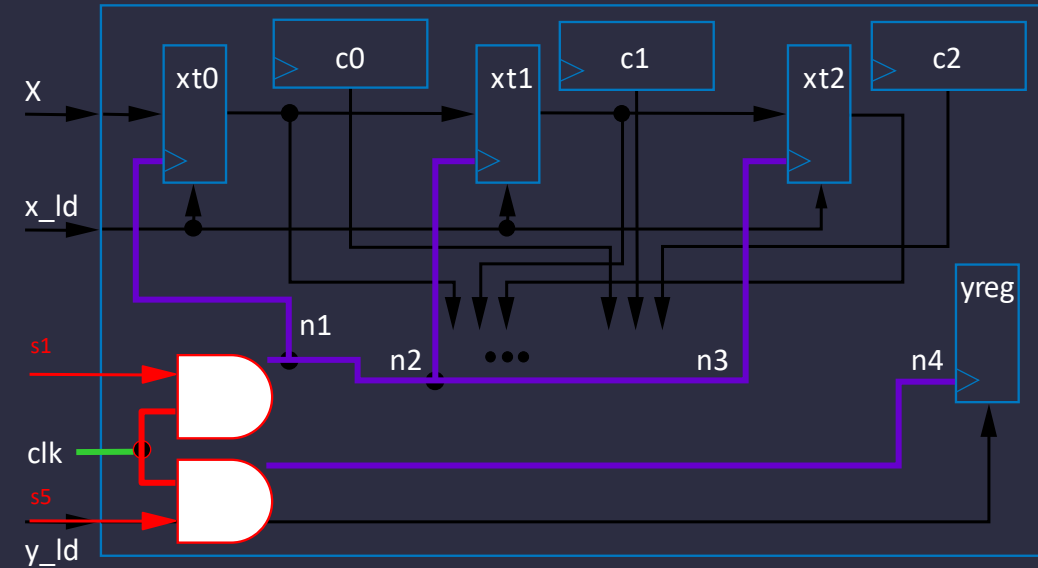
# Güç Optimizasyonu (Clock Gating)

- Çip içerisinde sinyallerin değişimi güç tüketimini arttırır
- Buna çözüm olarak, belirli durumlarda kullanılmayan saklayıcıları durdurmaktadır.
  - And kapısı ile yapılabilir

# Güç Optimizasyonu (Clock Gating)



Yoğun bir şekilde Switch'in var



Switching azaldığı için güç tüketimi azalmıştır

## Güç Optimizasyonu (Düşük Güç Tüketen Kapılar)

- Düşük Güç Tüketimli Kapılar
  - Aynı görevi yapan kapıların birden çok versiyonu olabilir
    - Hızlı/yüksek güç tüketimli, yavaş/düşük güç tüketimli
  - Kritik path'de olmayan kapıları yavaş/düşük güç tüketimli olarak seçip toplam gecikmeye etki etmeden güç düşürülebilir.

