# BILGISAYAR ORGANIZASYONU Bellekler

# Ders İçeriği

- 1. Tarihsel Gelişim
- 2.Salt Oku Bellekler
- 3.Oku/Yaz Bellekler
- 4. Bellek Düzeni
- 5.Belleğe Erişim
- 6.Bellek Tasarımı

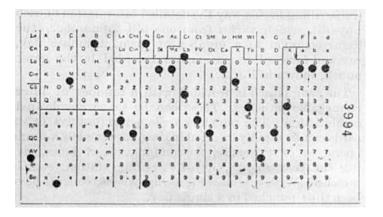
#### Sunun hazırlanmasında;

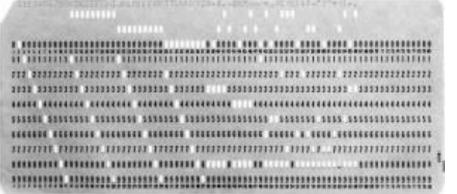
Eşref Adalı 'Mikroişlemciler Mikrobilgisayarlar'. 2004. Birsen Yayınevi. Eşref Adalı 'Ders Sunumları'ndan yararlanılmıştır.

### Delikli Kart ve Manyetik Disk





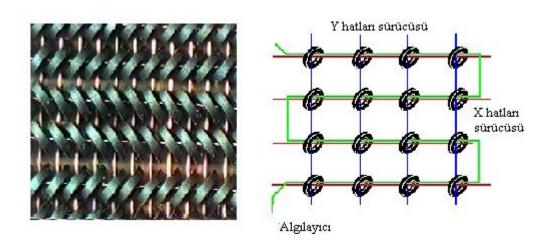




# Çekirdek Bellek

Çekirdek bellekler, simit biçimindeki manyetik halkaların içinden geçirilen akımla kutuplanması ve daha sonra, yardımcı sargılarla kutuplanma yönünün öğrenilmesi ilkesine göre çalışmaktadır \( \to \) Çekirdek belleğin dezavantajı, fiyatı aynı boyuttaki yarıiletken bellekten fazladır.

□Çekirdek belleğin avantajı, belleğe yazılmış olan bilgilerin saklanması için enerji gerektirmemesidir.



Bilgisayarda sürekli kalması istenen bilgilerin saklanması için kullanılan bellek türleridir. Özel amaçlı ve sabit programla çalışan bilgisayarların programları ile bilgisayar açıldığında kullanıcıya hizmet verecek yol verme programları bu tür belleklere yazılmalıdır.

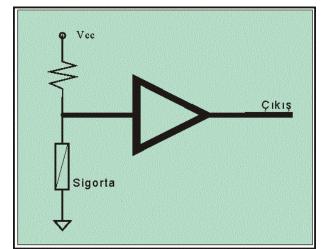
Bilgiler, salt oku bellek içine üretim sırasında ya da özel yöntem ve araçlarla yazılabilir. Salt oku bellekler programlanabilme yeteneklerine göre sınıflandırılabilir:

- ■ROM (Salt oku Bellek)
- ■PROM (Programlanabilir Salt oku Bellek)
- ■EPROM (Silinebilir Programlanabilir Salt oku Bellek)
- ■EEPROM (Elektrikle Silinebilir Programlanabilir Salt oku Bellek)

ROM; Bu bellek türüne bilgi yazılması, belleğin üretimi sırasında gerçekleştirilir. ROM türü belleklerin üretimi için gerekli maskelerin hazırlanma maliyeti oldukça yüksektir. Çok sayıda ve aynı programla yüklü uygulamalar için kullanışlıdır.

□PROM; Üretildikleri an bütün gözeleri (en küçük bellek birimi) 0 veya 1 ile yüklü belleklerdir. Her bellek gözesi içinde bir sigorta bulunmaktadır. Bir gözenin sigortasının atmış olması, o gözenin konumunun değişmesi demektir. Sözgelimi tüm gözeleri 0 olan bir belleğin istenen gözeleri 1 konumuna getirilerek programlanmış olur. Ancak 1 konumuna getirilmiş

gözenin tekrar 0 konumuna dönme şansı yoktur.



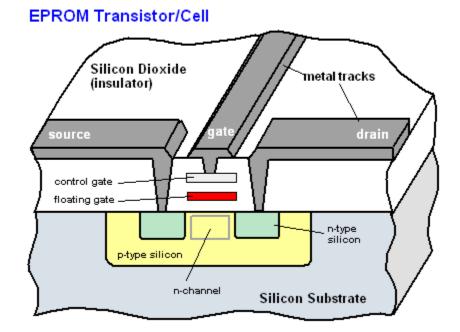
EPROM; EPROM'lar üretildiklerinde tüm bellek gözeleri 1 konumundadır. 1 konumunda olan gözelerden istenenler, özel yöntemler ve aygıtlarla 0 konumuna geçirilebilir. Mor ötesi ışığın yarıiletken üzerine belli bir süre tutulması sonunda, tüm gözeler 1 konumuna gelirler. Böylece EPROM silinmiş olur. EPROM'u silmek için EPROM'un gövdesi üzerinde bir pencere

From Computer Desktop Encyclopedia From Computer Desktop Encyclopedia © 2005 The Computer Language Co. Inc.



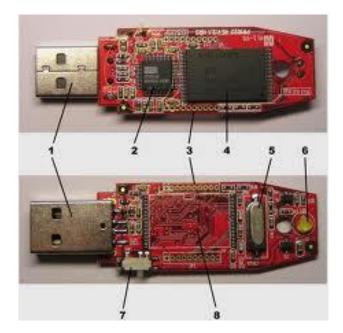
Kaynak: http://images.yourdictionary.com/eprom

bulunmaktadır



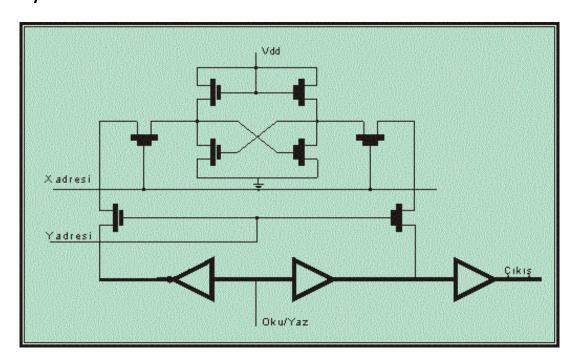
□EEPROM; Silinebilir ve programlanabilir belleklerin en gelişmiş olanı, elektriksel olarak silinebilen salt oku belleklerdir. Bu belleklerde, bellek gözlerine istenen bir değer yazılabilir ve yazılan bu bilgi yeni bir yazmaya kadar kalır. Bellek gözesine yazılan bilgi 0 ve 1' lerden oluşabilir. Başka bir deyişle, bir gözenin içeriği 0 ya da 1 konumuna getirilebilir. EEPROM'lara veri yazılmasında da özel yöntem ve aygıtlardan yararlanılır.

FLASH, Flash bellekler, bir EEPROM çeşidi olarak adlandırılabilir. flash bellekler de hücrelerden oluşur. Her hücrenin kendi transistörleri vardır. Flash bellekler, güç kesintisinde dahi içerdiği bilgileri kaybetmeyen ve tekrar tekrar yazılıp silinebilen bir bellek çeşididir. Flash bellek üzerine verilerin yazılması, RAM modüllerinin kullandığı yöntem yardımıyla gerçekleşir.



#### Oku Yaz Bellekler

Statik Oku/Yaz bellekler; Statik Oku/Yaz belleğin her bir gözesi aslında bir flip-flop tur. Statik Oku/Yaz belleği besleyen enerji kesildiğinde, bellek içindeki tüm veriler kaybolmaktadır. Maliyeti Dinamik Oku/Yaz belleklere göre yüksektir. Önbelleklerde kullanılır.

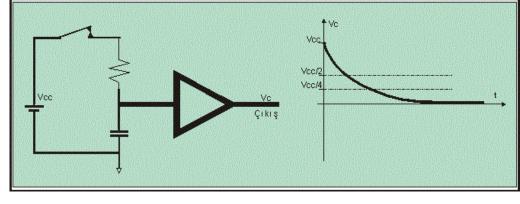


#### Oku Yaz Bellekler

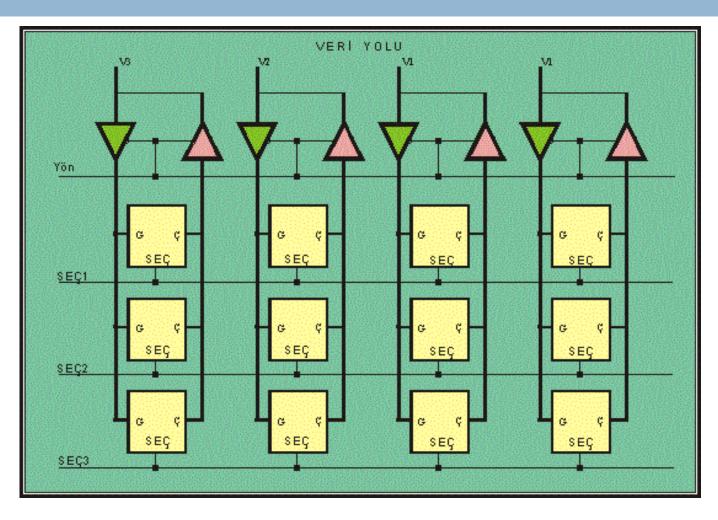
Dinamik Oku/Yaz Bellekler; Dinamik bellek gözesi temelde bir kapasite ve bir sürücüden oluşur. Sürücü, genelde tek bir tranzistörle gerçeklenir.

□Bir gözeyi 1 konumuna getirmek için kapasitenin doldurulması gerekir. Dolan kapasite, kaçak akımlar nedeniyle zaman içinde boşalır; kapasite uçlarındaki gerilimin zamana bağlı olarak azalır.

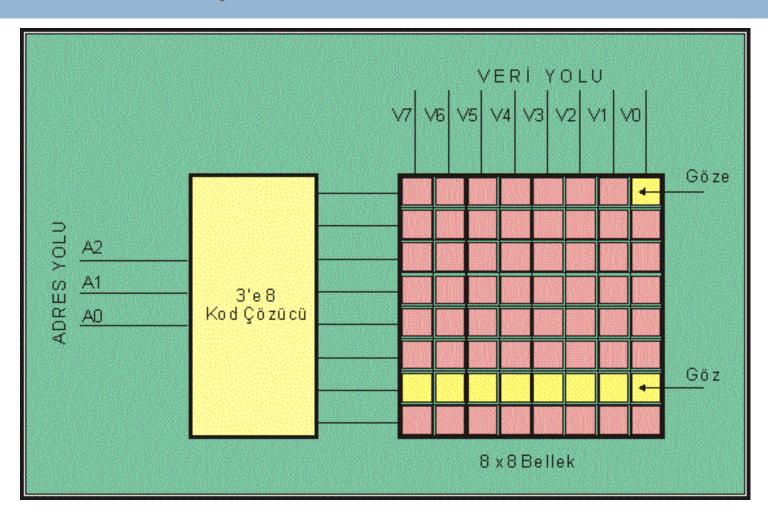
Eğer kapasitenin boşalma karakteristiği bilinir ve kapasite uçlarındaki gerilim yarı veya dörtte bir değerine inmeden okunursa 1 olarak algılanabilir. Eğer bir gözenin olduğu algılanırsa kapasite yeniden doldurulur, 0 olduğu algılanırsa doldurulmaz. Böylece bellekte bilgilerin saklanması sağlanmış olur. Bu işleme dinamik belleğin tazelenmesi denir. Geniş kapasitede ucuz olarak üretilebilir. Esas belleklerde kullanılır.



# Bellek Düzeni (Oku Yaz Bellek örneği)



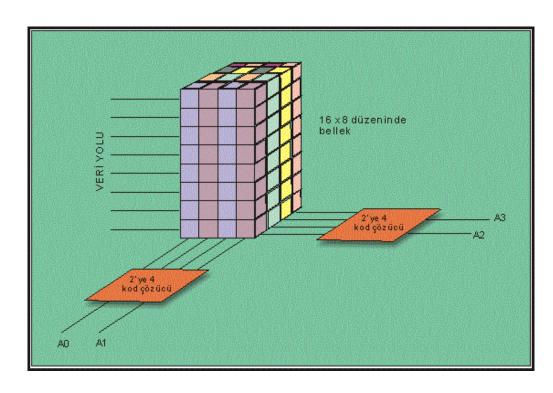
# Bellek Düzeni (Tek boyutlu adresleme)



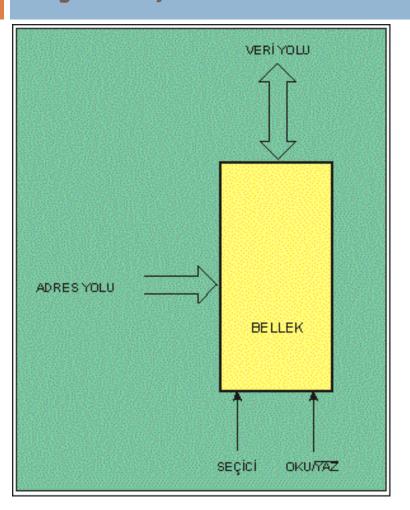
# Bellek Düzeni (İki boyutlu adresleme)

□64 gözü olan bir belleği tek boyutlu adreslemek için 6'ya 64 çözücü gereklidir.

Iki boyutlu adreslemek için (8x8 matris) satır ve sütunda 3x8 iki çözücü kullanılmalıdır. Bu durumda kullanılan uç sayısı azalır.



# Bellek Düzeni (Bellek bağlantı uçları)



Veri yolu; verileri taşır.

Adres yolu, adres bilgisini taşır.

Oku/yaz; bellekten okuma mı yoksa yazma mı yapılacağını belirler(Kontrol sinyali).

Seçici; bellek entegresinin seçilip aktif hale getirilmesini sağlar

Bellek seçici durumu pasif durumda iken bellek kendini bağlı olduğu veri yolundan yalıtır.

### Belleğe Erişim

Bir bellek gözünün içeriğinin okunması veya bir bellek gözüne veri yazılması süresine, belleğe erişim süresi denilmektedir. Bu özelik, bilgisayarın çalışma

hızını doğrudan etkilediği için, belleğin en önem<u>li özeliği savılabilir.</u>

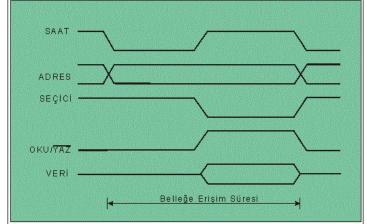
**OKUMA** 

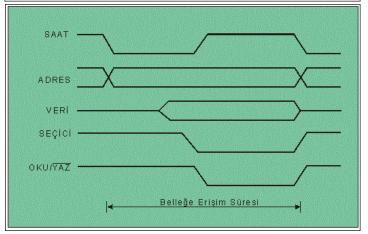
1. Saat işaretinin 1 den sıfıra inmesiyle, adres bilgileri adres yoluna konur.

- 2.Adres yolu üzerinde adres bilgisinin oluşmasının ardından kırmık seçici canlanır; kod çözücü belirlenen bellek gözünü seçer.
- 3. Bellek gözünün seçilmesinin ardından oku emrinin gönderilmesi ile, seçilen bellek gözünün içeriği veri yoluna aktarılır.

#### **YAZMA**

- 1. Saat işaretinin 1 den sıfıra inmesiyle, adres bilgileri adres yoluna konur.
- 2. Belleğe gönderilecek veri veri yoluna konur.
- 3.Oku yaz sinyali yaz konumuna getirilir (0 konumu).
- 4.Bellek seçici 0 konumana getirilerek belleğin seçilmesi sağlanır. Yaz emrinin ardından, veri yolundaki veri seçilen bellek gözüne yazılır.



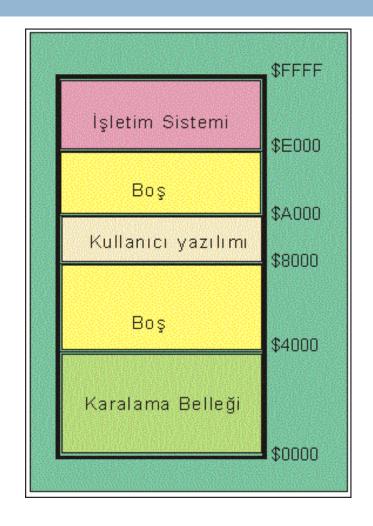


### Bellek Tasarımı

Bilgisayarın yeteneğini arttırmak, belli ölçüde, bellek kapasitesini artırmaya bağlıdır. Bellek kırmıklarının sığaları ne kadar artarsa artsın, bir bilgisayarın belleği tek bir bellek kırmığı ile gerçeklenemeyebilir. Gerekli olan bellek birden fazla bellek kırmığının birbirine eklenmesi ile sağlanacaktır. Ekleme boyuna ve enine gerçekleştirilebilir:

### Boyuna Genişletme

- •8 bitlik mikroişlemcilerde adres yolu, genellikle, 16 bitliktir. Bu nedenle bu sınıf mikroişlemciler en çok 64 K bellek gözünü adresleyebilir. 16, 32 veya 64 bitlik mikroişlemcilerde ise adres yolu 24 bit veya daha fazladır. Belleğin bit genişliği ve göz sayısı kapasitesini belirler.
- •Bir bilgisayarda, MİB'in adresleyebileceği kadar belleğin bulunması her zaman gerekli değildir. Kullanılacak belleklerin türleri ve hangi adreste hangi tür belleğin bulunacağı belirlenir. Bir bilgisayar belleğinde, hangi adresler arasında bellek bulunduğu, kullanılan belleğin cinsi ve kullanım amacını belirtmek için bellek haritası denilen çizim kullanılır.



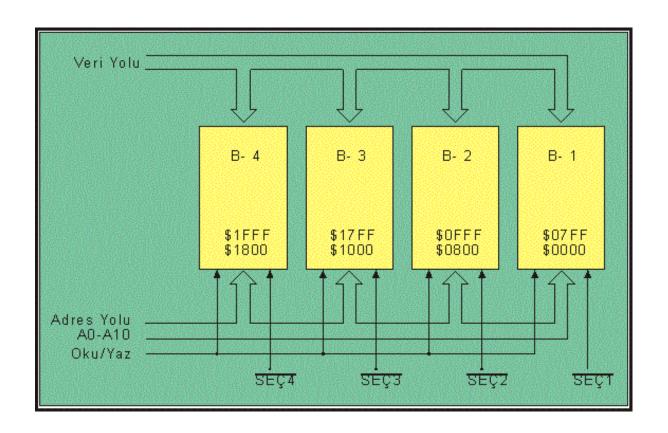
### Boyuna Genişletme-Örnek

Veri yolu 8 bit ve adres yolu 16 bit olan bir mikroişlemci için, 2Kx8 boyunda bellekler kullanarak \$0000 adresinden \$1FFF'e kadar devam eden oku/yaz bellek tasarımı.

- □Toplam bellek kapasitesi 8Kx8, olup bellek kırmıklarının adresleri
  - Birinci bellek kırmığı \$0000 \$07FF
  - •İkinci bellek kırmığı \$0800 \$0FFF
  - •Üçüncü bellek kırmığı \$1000 \$17FF
  - Dördüncü bellek kırmığı \$1800 \$1FFF

## Boyuna Genişletme- Örnek

- □Data hatları D7-D0
- □Bir kırmık için ihtiyaç duyulan adres hattı sayısı 11 (A10-A0)
- □Oku/yaz ve Seç uçları kontrol sinyalleri



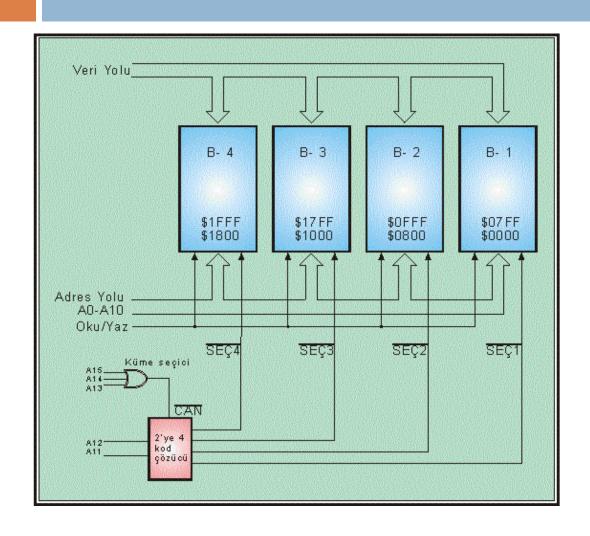
## Boyuna Genişletme- Örnek

□Kırmık seçici kullanılarak \$0000-\$07FF arasında bir adres geldiğinde 1. bellek, \$0800-\$0FFF arasında bir adres geldiğinde 2. bellek seçilir.

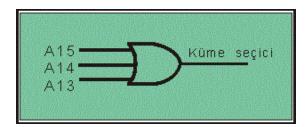
A15	A14	A1	A1	A1	A10A0
		3	2	1	
1. Bellek	0	0	Ó	0	0
2. Bellek	0	0	0	1	1
3. Bellek	0	0	1	0	0
4. Bellek	0	0	7	1	1

Tabloya göre A15, A14, A13 sıfır (0) olarak kalmakta, A12 ve A11 ise değişmektedir.

### Boyuna Genişletme- Örnek

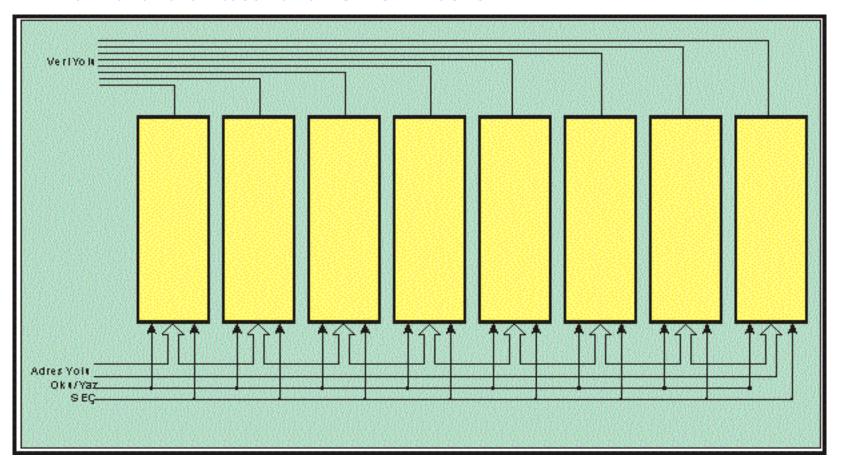


Küme seçici; kırmık seçici devrenin tasarlanmasında ilk adım, bu dört bellek kırmığı için sabit kalan A15, A14 ve A13 hatlarının durumlarını belirleyecek devrenin tasarlanmasıdır.



# Enine Genişletme

□Statik belleklerin bir gözünde genellikle 8 göze bulunmasına karşın, dinamik belleklerin bir gözünde bir göze bulunmaktadır. Örneğin 8Kx1 düzenindeki kırmıklar kullanarak tasarlanan 8Kx8' lik bellek:



#### KAYNAKLAR

Eşref ADALI, Mikroişlemciler Mikrobilgisayarlar, Birsen Yayınevi

### Ödev

8Kx8 boyutunda Oku/yaz bellek elemanları kullanarak 16Kx16 boyutunda bir bellek tasarlayınız ve bu belleği, bellek haritası içinde \$A000 adresinden başlayacak şekilde yerleştiriniz.