

## **Bölüm 1: Giriş ve Temel Kavramlar**

**Başlık: Makine Dili ve Bilgisayar Mimarisi**

**Alt Başlık: Brookshear Sanal Makinesi ve Veri Manipölasyonu**

**Ders: Bilgisayar Bilimlerine Giriş**

**Hazırlayan: Barış Çelikel 25360859093**



**BURSA TEKNİK  
ÜNİVERSİTESİ**

# Sunum İçeriği

- **Bilgisayar Mimarisi (Sec 2.1): CPU, ALU, Kontrol Birimi, Registerlar.**
- **Makine Dili (Sec 2.2): Komut Seti Mimarisi ve Komut Formatı.**
- **Brookshear Makinesi (Appendix C): 12 Temel Komutun Detaylı İncelemesi.**
- **Program Yürütme (Sec 2.3): Makine Döngüsü (Fetch-Decode-Execute).**

# Bilgisayarın Temel İşlevi: Veri Manipülasyonu

- Bilgisayarlar temelde verileri alır, işler (manipüle eder) ve çıktı üretir.
- Bu işlemler donanım seviyesinde elektrik sinyalleri (0 ve 1) ile gerçekleşir.
- Temel Soru: Donanım, yazılımın isteklerini nasıl anlar ve uygular?
  - ✓ Cevap: Makine Dili ve Mimarisi.

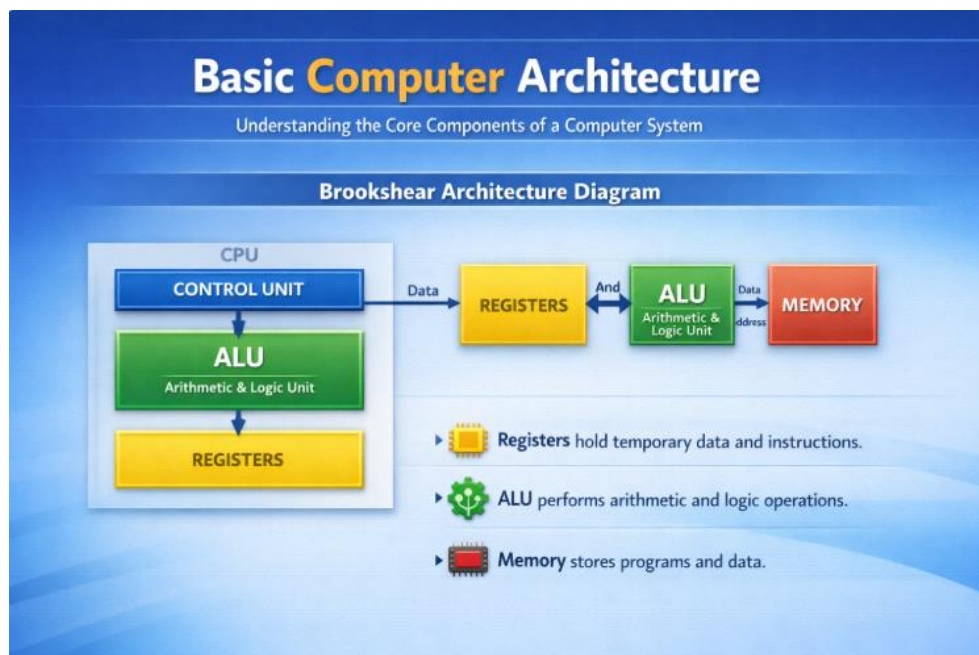
## BÖLÜM 2: BİLGİSAYAR MİMARİSİ

### Bilgisayarın Kalbi: CPU (Merkezi İşlem Birimi)

- Tanım: Bilgisayarın işlemlerini yürüten ve yöneten ana parçadır ("Beyin").
- İki ana bölümden oluşur:
  1. Aritmetik/Mantık Birimi (ALU)
  2. Kontrol Birimi (Control Unit)
- CPU, Ana Bellek (RAM) ile sürekli iletişim halindedir.

# Aritmetik Mantık Birimi (ALU)

- **Görevi:** Veriler üzerinde hesaplama ve mantıksal karşılaştırma işlemlerini yapar.
- **İşlem Türleri:**
  1. **Aritmetik:** Toplama, Çıkarma (Çarpma ve bölme genellikle tekrarlı toplama ile yapılır).
  2. **Mantıksal:** AND (VE), OR (VEYA), XOR, NOT, Shift (Kaydırma).
- **ALU, veriyi Register'lardan alır, işler ve sonucu tekrar Register'a yazar.**

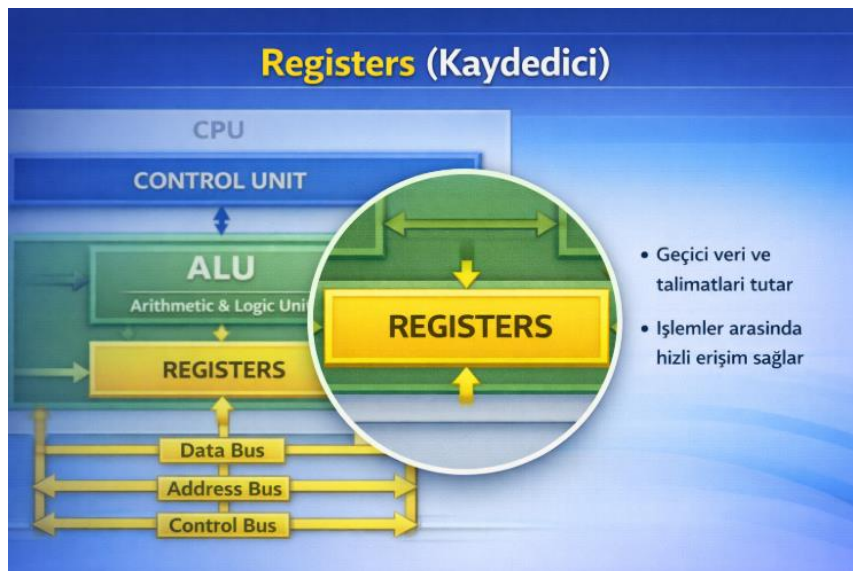


# Kontrol Birimi (Control Unit)

- Görevi: Bilgisayarın "Trafik Polisi"dir.
- İşlemleri kendisi yapmaz, diğer birimlerin ne zaman ne yapacağını yönetir.
- Fonksiyonları:
  - Bellekten komutları getirir.
  - Komutları çözer (Decode).
  - ALU ve Bellek birimlerine gerekli sinyalleri gönderir.

# Kaydediciler (Registers)

- **Nedir?** CPU'nun içinde bulunan, çok hızlı ve geçici veri saklama alanlarıdır.
- **Neden Gerekli?** Ana bellek (RAM) CPU'nun hızına yetişemez. İşlem yapılacak veriler önce Register'lara alınır.
- **Brookshear Makinesinde:**
  - Genel Amaçlı Kaydediciler: 16 Adet (R0, R1, ... RF). Veri manipölasyonu için kullanılır.
  - Özel Amaçlı Kaydediciler: PC ve IR (Bir sonraki slaytta detaylandırılacak).



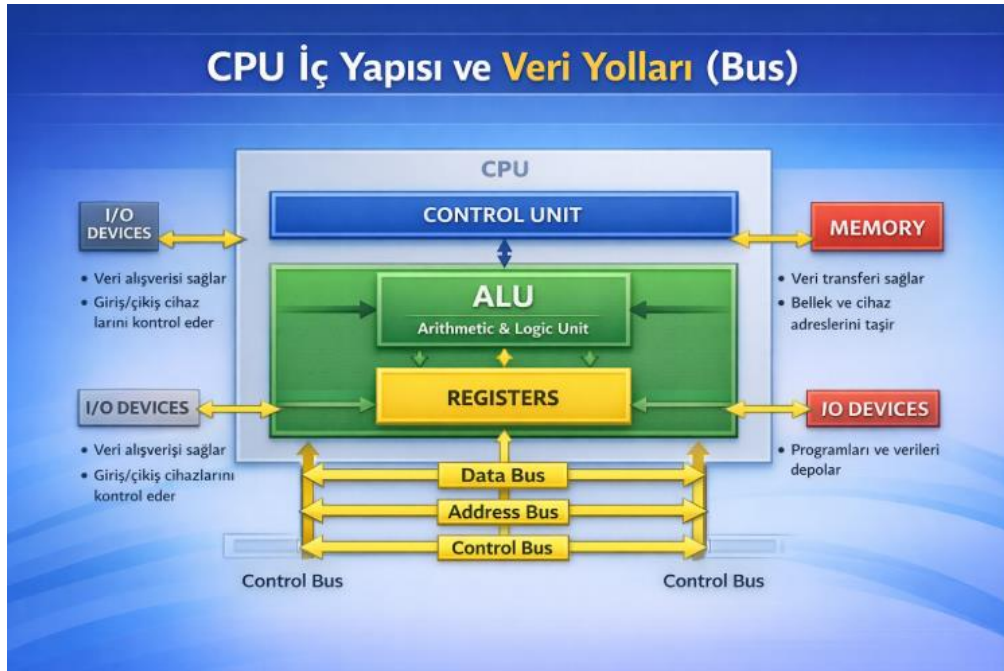
# Özel Amaçlı Kaydediciler

- Bu kaydediciler programcı tarafından veri saklamak için değil, işlemcinin takibi için kullanılır.
- 1. Program Sayacı (Program Counter - PC): Bir sonraki çalıştırılacak komutun bellek adresini tutar.
- 2. Komut Kaydedicisi (Instruction Register - IR): Bellekten o an getirilmiş olan ve üzerinde çalışılan komutu tutar.



# Veri Yolu (Bus) ve Ana Bellek İlişkisi

- CPU ve Bellek arasındaki iletişim BUS adı verilen kablo hatlarıyla sağlanır.
- Adres Yolu, Veri Yolu ve Kontrol Yolu olarak ayrılır.
- CPU, bellekteki bir veriyi okumak için o verinin adresini Bus'a koyar, bellek de veriyi Bus üzerinden CPU'ya gönderir.



# BÖLÜM 3: MAKİNE DİLİ

## Makine Dili (Machine Language)

- Bilgisayar donanımının doğrudan anlayabildiği tek dildir.
- Yapısı: Tamamen 0 ve 1'lerden (Bit) oluşur.
- Instruction Set (Komut Seti): Bir işlemcinin tanıdığı ve yürütebildiği tüm komutların listesidir.
- Önemli: Makine dili donanıma bağımlıdır (Intel x86 makine dili ile ARM veya Brookshear makine dili farklıdır).

# Brookshear Komut Formatı

- Brookshear mimarisinde her komut 16 bit (2 Byte) uzunluğundadır.
- İnsanların okumasını kolaylaştırmak için genellikle Hexadecimal (Onaltılık) formatta gösterilir.
- Örnek Komut: 156C (Hex) = 0001 0101 0110 1100 (Binary)

# Komutun Anatomisi: Op-code ve Operand

- Bir makine komutu iki ana kısımdan oluşur:
- 1. Op-code (Operation Code):
  - "Ne yapılacak?" sorusunun cevabıdır.
  - Brookshear makinesinde komutun ilk 4 biti (ilk Hex hanesi) Op-code'dur.
  - Örnek: 156C -> 1 (s işlemi).
- 2. Operand (İşlenen):
  - "Kiminle yapılacak?" sorusunun cevabıdır.
  - Geriye kalan 12 bit (son 3 Hex hanesi) Operand'dır.
  - Adresleri, register numaralarını veya sabit sayıları belirtir.

# Depolanmış Program Kavramı (Stored-Program Concept)

- Geçmişte programlar kablolarla donanımsal olarak ayarlanıyordu.
- Günümüzde Programlar (kodlar) ve Veriler aynı bellekte saklanır.
- Bu sayede, sadece bellekteki yazılımı değiştirerek bilgisayarın görevi değiştirilebilir.
- Bu kavram modern bilgisayarların esnekliğinin temelidir.

# BÖLÜM 4: BROOKSHEAR MAKİNESİ

## KOMUTLARI

### Veri Transferi - LOAD (Op-code 1)

- Komut: 1RXY
- Anlamı: Bellek hücresi XY adresindeki içeriği al, R numaralı register'a yükle.
- Detay: Bellekteki veri silinmez, kopyalanır.
- Örnek: 14A3 -> Bellek A3 adresindeki veriyi Register 4'e kopyala.

## Veri Transferi - LOAD IMMEDIATE (Op-code 2)

- **Komut: 2RXY**
- **Anlamı: XY sabit değerini (deseni) R numaralı register'a yükle.**
- **Önemli Fark: Op-code 1 belleğe gider, Op-code 2 ise komutun içindeki sayıyı doğrudan alır.**
- **Örnek: 2B05 -> Register B'nin içine "05" sayısını yükle.**

## Veri Transferi - STORE (Op-code 3)

- **Komut: 3RXY**
- **Anlamı: R numaralı register'ın içeriğini bellek hücresi XY adresine kaydet.**
- **Detay: Bellek hücresindeki eski veri silinir, yerine yenisi yazılır (Yıkıcı işlem).**
- **Örnek: 3510 -> Register 5'teki veriyi Bellek 10 adresine yaz.**



## Veri Transferi - MOVE (Op-code 4)

- **Komut: 40RS**
- **Anlamı: R numaralı register'ın içeriğini S numaralı register'a kopyala.**
- **Not: 0 kısmı kullanılmaz, dolgu malzemesidir.**
- **Örnek: 40A2 -> Register A'daki veriyi Register 2'ye kopyala.**

## Aritmetik İşlemler - ADD Integer (Op-code 5)

- **Komut: 5RST**
- **Anlamı: Register S ve Register T içindeki sayıları Tamsayı (İkinin Tümleyeni) olarak topla, sonucu Register R'ye yaz.**
- **Örnek: 5723 -> R2 + R3 işlemini yap, sonucu R7'ye yaz.**
- **Not: Toplama işlemi ALU tarafından gerçekleştirilir.**

## Aritmetik İşlemler - ADD Float (Op-code 6)

- **Komut: 6RST**
- **Anlamı: Register S ve Register T içindeki sayıları Kayan Noktalı (Floating Point) olarak topla, sonucu Register R'ye yaz.**
- **Önem: Bilgisayarlar tamsayıları ve ondalıklı sayıları farklı formatlarda saklar ve işler. Bu komut ondalıklı toplama içindir.**

# Mantıksal İşlemler - OR (Op-code 7)

- **Komut: 7RST**
- **Anlamı: S ve T registerları üzerinde mantıksal OR işlemi yap, sonucu R'ye yaz.**
- **Kullanım: Genellikle belirli bitleri "1" yapmak (Setting bits) için kullanılır.**
- **Örnek: 1010 OR 0011 -> 1011**

# Mantıksal İşlemler - AND (Op-code 8)

- **Komut: 8RST**
- **Anlamı: S ve T registerları üzerinde mantıksal AND işlemi yap, sonucu R'ye yaz.**
- **Kullanım: "Maskeleye" (Masking) için kullanılır. Bir verinin sadece belirli bir kısmını alıp diğerlerini sıfırlamak için idealdir.**
- **Örnek: 1011 AND 0001 -> 0001**

## Mantıksal İşlemler - XOR (Op-code 9)

- **Komut: 9RST**
- **Anlamı: S ve T registerları üzerinde mantıksal XOR (Özel Veya) işlemi yap.**
- **Özellik: Eğer iki bit aynıysa 0, farklıysa 1 üretir.**
- **Kullanım: Bir register'ı kendisiyle XOR'larsanız sonuç daima 0 olur (Register sıfırlama).**

# Manipülasyon - ROTATE (Op-code A)

- **Komut: AR0X**
- **Anlamı: Register R'in içeriğini X kez sağa döndür (Rotate Right).**
- **Çalışma Prensipleri: En sağdan çıkan bit kaybolmaz, en başa (en sola) geçer.**
- **Örnek: A301 -> R3'ü 1 bit sağa döndür.**

# Kontrol Komutları - JUMP & HALT (Op-code B & C)

- **JUMP (B): BRXY**
  - Koşullu Dallanma: Eğer Register R ile Register 0'ın içeriği EŞİTSE, program XY adresine atlar. Değilse sıradaki komuttan devam eder.
  - Döngü (Loop) ve If-Else yapıları bu komutla kurulur.
- **HALT (C): C000**
  - Programı durdurur. İşlemci çalışmayı bırakır.



# BÖLÜM 5: PROGRAMIN YÜRÜTÜLMESİ

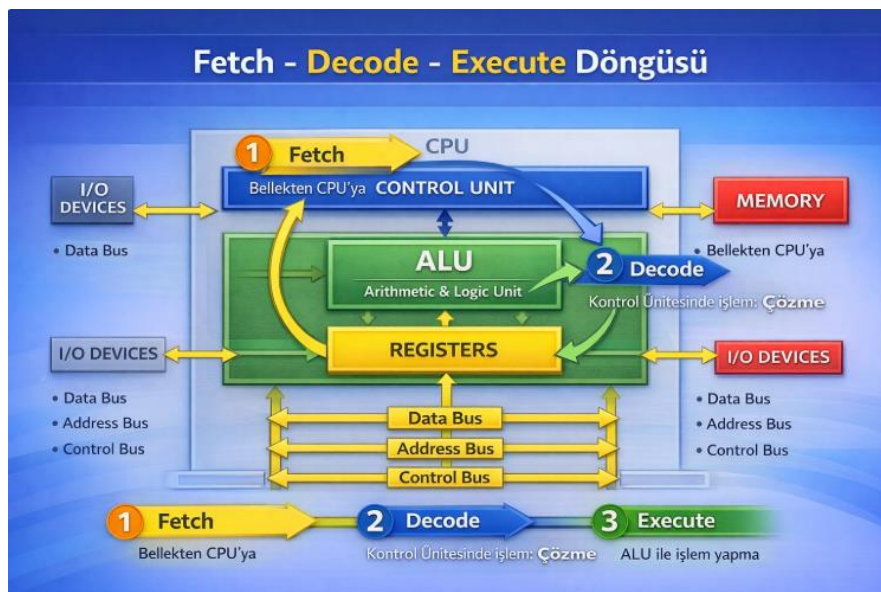
## Makine Döngüsü (The Machine Cycle)

Bilgisayar bir saat (Clock) tarafından yönetilen ritmik bir döngü içinde çalışır. Bu döngü üç ana adımdan oluşur:

### 1. Fetch (Getir)

### 2. Decode (Çöz)

### 3. Execute (Yürüt)



## Adım 1 - Getir (Fetch)

- Kontrol birimi, Program Sayacı (PC) içindeki adrese bakar.
- O adresteki komutu bellekten okur.
- Okunan komutu Komut Kaydedicisine (IR) yerleştirir.
- Çok Önemli: PC değerini bir artırarak bir sonraki komuta hazırlar.

## Adım 2 - Çöz (Decode)

- Komut Kaydedicisindeki (IR) 16 bitlik veri analiz edilir.
- İlk 4 bite (Op-code) bakılarak ne yapılacağı anlaşılır.
- Örneğin Op-code 5 ise ALU'ya "toplama yapmaya hazırlan" sinyali gider.
- Op-code 1 ise bellek birimine "veri okumaya hazırlan" sinyali gider.

## Adım 3 - Yürüt (Execute)

- Kontrol birimi işlemi tetikler.
- Veri register'dan ALU'ya gider, toplanır ve geri döner; veya bellekten veriler transfer edilir.
- İşlem bittiğinde döngü başa döner (Fetch).

# Örnek Senaryo İzleme

**Program: İki sayıyı toplayan kod.**

- 1. 156C: (Fetch) 6C adresindeki sayıyı al -> (Decode) Yükle  
-> (Execute) R5'e koy.**
- 2. 166D: (Fetch) 6D adresindeki sayıyı al -> (Decode) Yükle  
-> (Execute) R6'ya koy.**
- 3. 5056: (Fetch) R5 ve R6'yı al -> (Decode) Topla ->  
(Execute) Sonucu R0'a yaz.**
- 4. C000: (Fetch) -> (Decode) Dur -> (Execute) Sistem durur.**

# BÖLÜM 6: KAPANIŞ

## Özet ve Sonuç

- Bilgisayarlar, karmaşık işlemleri çok basit temel komutları (Yükle, Topla, Kaydet) çok hızlı arka arkaya yaparak gerçekleştirir.
- Makine dili, donanım ile yazılım arasındaki köprüdür.
- Brookshear mimarisi, modern bilgisayarların çalışma prensibini anlamak için basitleştirilmiş mükemmel bir modeldir.
- Dinlediğiniz için teşekkürler.