Bilgisayar Mimarisi

Ek A: MC 68000

Derste anlatılan konuları açıklamak için örnek olarak kullanılacaktır.

- · Veri Yolu 16 bit (Gerektiğinde 8 bit olarak kullanılabilir)
- 16/32 bit mikroişlemci
- 16 adet 32 bitlik veri ve adres saklayıcısı (Data and Address Registers)
- · Adres Yolu 24 bit: 16-MByte adresleme kapasitesi
- · Beş farklı veri üzerinde işlem yapabilir: Bit, sekizli (byte), 16 bit (word), 32 bit (long word), BCD
- Bellek haritalı G/Ç (Memory Mapped Input/Output -I/O)
- 14 adet adresleme kipi (Addressing Modes)
- · İki çalışma konumu (modu)
 - · Superviser (yönetici)
 - · User (kullanıcı)
 - o Bazı komutlar çalıştırılamaz
 - o Bellek kod çözücü uygun şekilde tasarlanarak bellek erişiminde kısıtlamalar getirilebilir.

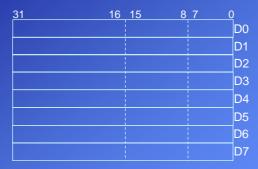
Bilgisayar Mimarisi

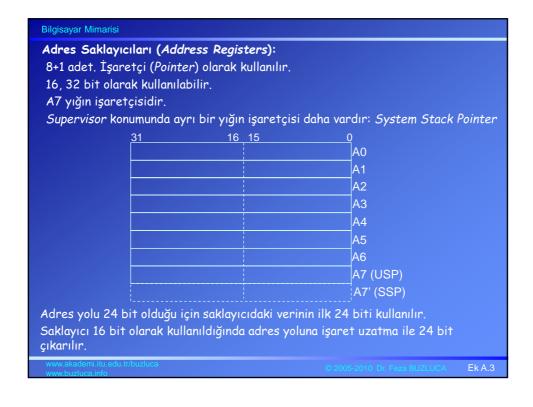
Programlanabilir Saklayıcılar (User Programmer's Model)

Veri Saklayıcıları (Data Registers):

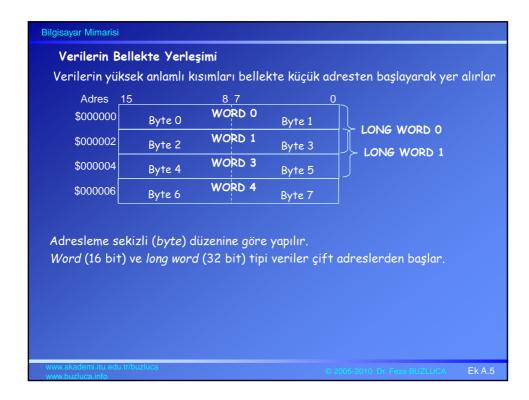
8 adet özdeş saklayıcı

8, 16, 32 bit olarak kullanılabilir



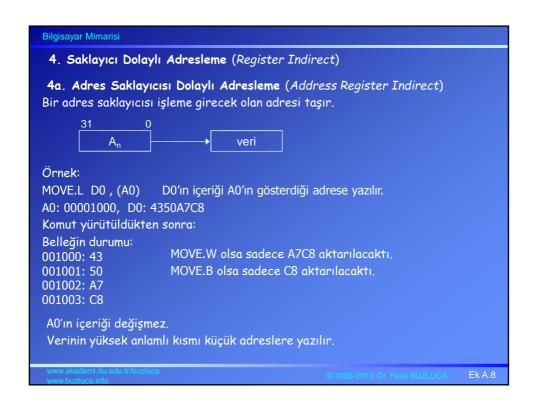


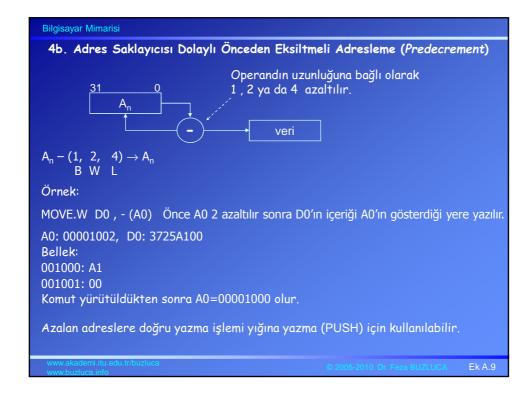
Bilgisayar Mimarisi				
Durum Saklayıcısı (Satus Register): •16 bit				
•İki kısımdan oluşur: Yönetici ve kullanıcı (CCR Conditon Code Register)				
15 8 7 0 Sistem CCR Status Register				
15 8 7 4 0 T S I ₂ I ₁ I ₀ X N Z V C Status Register				
Overflow (V), Zero (Z), Negative (N), Carry (C), Extend (X).				
Interrupt mask ($l_0 \ l_1 \ l_2$)				
Trace (T) mode, Supervisor (S) state				
5, 6, 7, 11, 12, 14 numaralı bitlerin anlamları tanımlanmamıştır. Bu alanlar sonraki işlemciler için ayrılmıştır.				
Program Sayacı (Program Counter - PC): •32 bit				
•Adres saklayıcısı olarak da kullanılır.				
31				
PC				
www.akademi.itu.edu.tr/buzluca © 2005-2010 Dr. Feza BUZLUCA Ek A.4				

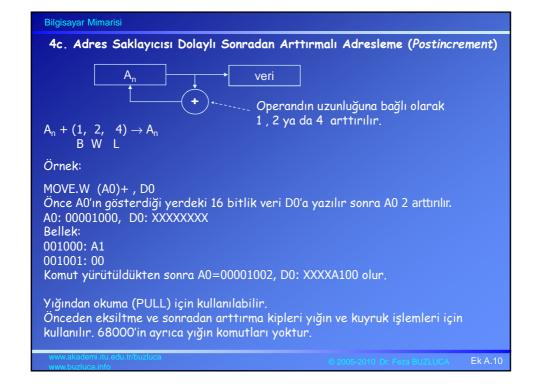


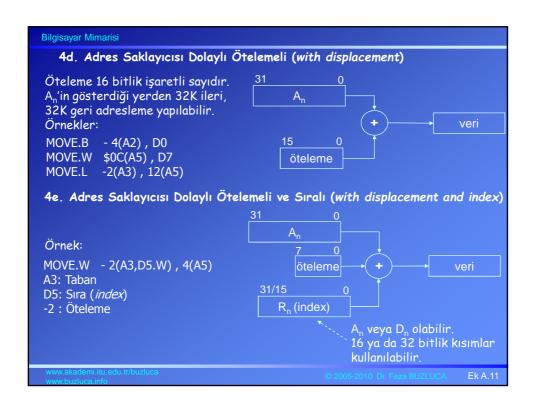
Bilgisayar Mimarisi Adresleme Kipleri (Addressing Modes) Altı temel kip vardır. Bunların türevleri ile birlikte 14 adresleme kipi oluşur. 1. Saklayıcı doğrudan (Register Direct) 2. İvedi (Immediate) 3. Mutlak (Absolute) 4. Saklayıcı dolaylı (Register Indirect) 5. Program Sayacı dolaylı, bağıl (Program Counter Relative) 6. Doğal (Implied) 1a. Veri Saklayıcısı Doğrudan Adresleme (Data Register Direct) İşleme giren veri bir veri saklayıcısındadır. MOVE.W D_n , D_m $D_n \rightarrow D_m$ B: Byte, W: Word, L: Long 1b. Adres Saklayıcısı Doğrudan Adresleme (Addres Register Direct) İşleme giren veri bir adres saklayıcısındadır. Eğer hedef adres saklayıcısı ise komut "A" ile biter. MOVEA.W D1, A5 $\mathsf{D}_1 \to \mathsf{A}_5$ (Kaynak veri saklayıcısı, hedef ise adres saklayıcısıdır.) Sadece W: Word veya L: Long olabilir.

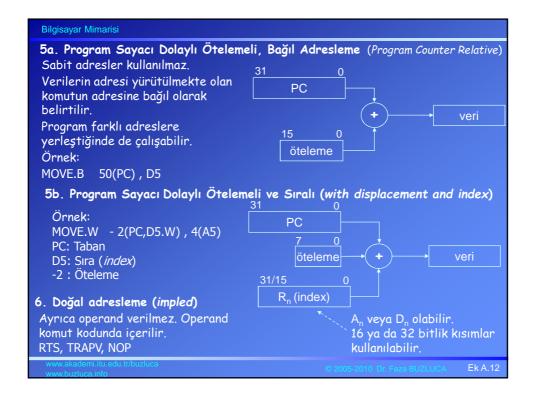
Bilgisayar Mimarisi 2a. İvedi Adresleme (Immediate) İşleme giren veri komutun içinde yer alır. MOVE.L #\$4A7F0000, D0 2b. Hızlı İvedi Adresleme (Quick) Sadece bazı komutlar ile birlikte kullanılır. Komut daha az yer kaplar ve daha hızlı çalışır. Örneğin MOVE komutunda 8 bitlik veriler için kullanılır. MOVEQ #5, D0 D0'ın 32 bitlik kısmı etkilenir. 3a. Mutlak Adresleme (Kısa) (Absolute, short) Verinin 16 bitlik adresi komutta yer alır. 16 bitlik adres işaret uzatılarak 24 bit yapılır. MOVE.B D0, (\$58AA) \$0058AA adresine yazılır MOVE.B D0, (\$B51A) \$FFB51A adresine yazılır 3b. Mutlak Adresleme (Uzun) (Absolute, long) 24 bitlik adres komutta yer alır. MOVE.W (\$45C720),D7 \$45C720 adresinden başlayan 16 bit D7'ye yazılır

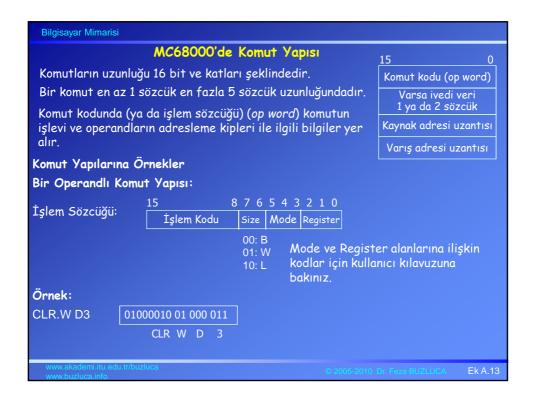






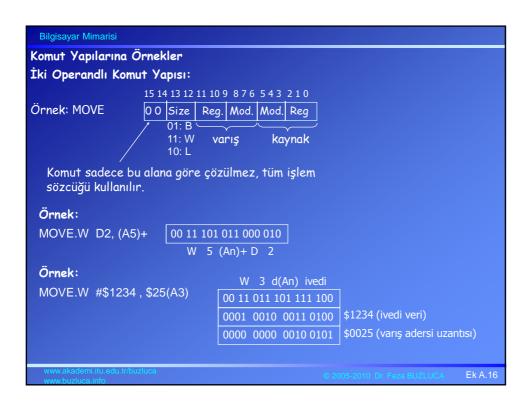


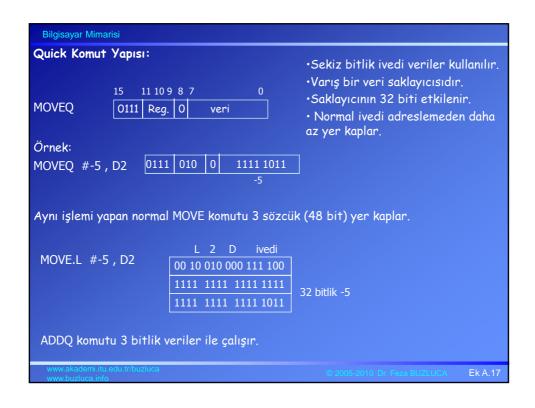




Bilgisayar Mimarisi				
Örneklerin devamı:				
CLR.L (A2)+	01000010 10 011 010	Adres saklayıcısı dolaylı sonradan arttırmalı		
	CLR L (An)+ 2			
CLR.B (\$3000)	01000010 00 111 000	Mutlak adresleme (kısa)		
	CLR B Mutlak kısa	a		
	0011 0000 0000 0000	Adres (\$3000) ikinci sözcükte yer alır.		
CLR.B \$4(A6)	01000010 00 101 110	Adr. Sakl. Dolaylı ötelemeli		
	CLR B d(An) 6			
	0000 0000 0000 0100	Öteleme (\$4) 16 bit olarak ikinci sözcükte		
CLR.B -7(A6)	01000010 00 101 110	Adr. Sakl. Dolaylı ötelemeli (öteleme negatif)		
	CLR B d(An) 6			
	1111 1111 1111 1001	Öteleme (-7) 16 bit olarak ikinci sözcükte		
www.akademi.itu.edu.tr www.buzluca.info	/buziuca	© 2005-2010 Dr. Feza BUZLUCA Ek A.14		







Bilgisayar Mimarisi				
MC68000 Komutları				
Bu bölümde MC68000 mikroişlemcisinin bazı komutları tanıtılacaktır. Veri Aktarma Komutları:				
MOVEM	Move multiple r	registers		
Belirtilen tüm saklayıcıları belli bir adresten itibaren belleğe yazar ya da, belirtilen bir bellek adresinden verileri okuyarak istenilen saklayıcılara yerleştirir.				
Kullanım şekli 1: MOVEM <register list="">,<ea> Kullanım şekli 2: MOVEM <ea>,<register list=""></register></ea></ea></register>				
Örnekler:	Örnekler: MOVEM.L D0-D7/A0-A6 , \$1234			
		-D2/D5-D7/A0-A3/A6		
		7/A0-A6 , -(A7) D-D5/D7/A0-A6		
Altprogramların başında ve sonunda saklayıcıları yığına yazmak/yığından okumak için kullanılabilir.				
MOVEM	1.L D0-D5/A0-A3,-(A7)	Saklayıcılar yığına yazıldı		
Alt programın gövdesi				
 MOVEM.L (A7)+,D0-D5/A0-A3 RTS		Saklayıcıların değerleri yığından geri alınıyor Çağıran programa dönüş		
www.akademi.it www.buzluca.in	tu.edu.tr/buzluca Ifo	© 2005-2010 Dr. Feza BUZLUCA Ek A.18		

```
Bilgisayar Mimarisi
LEA
         Load effective address
[An] \leftarrow <ea>
 Bir değişkenin adresini bir adres saklayıcısına almak için kullanılır.
 Adres 32 bit olarak hesaplanır.
 Örnekler: LEA Table, A0
             LEA (Table,PC),A0
LEA (-6,A0,D0.L),A6
             LEA (Table, PC, D0), A6
 Örnek:
            LEA
                    DIZI, A0
                                      Dizi adresi A0'a
            MOVE.B (A0)+, D1
                                      Dizinin ilk elemanı D1'e...
 DIZI
            DS.B
                                     Define Storage (direktif)
```

Bilgisayar Mimarisi				
Akış Denetimi (<i>Flow control</i>) Komutları:				
Bcc Branch on condition cc				
cc koşulu belirtir.				
If $cc = 1$ THEN [PC] \leftarrow [PC] + d				
d: 8 ya da 16 bitlik işaretli bağıl adrestir.				
Hatırlatma: Komut yürütülürken PC, Bcc'den sonraki komuta işaret eder.				
Yazım: Bcc <label></label>				
İstenirse bağıl adres boyutu verilebilir: BEQ.B ESIT ya da BNE.W FARKLI				
Boyut verilmezse derleyici etiketin uzaklığına göre uygun boyutta bağıl adresi				
hesaplar.				
Koşullar (cc):				
BCC	branch on carry clear	branch if C = 0		
BEQ	branch on equal	branch if Z=1		
BGT	branch on greater than	branch if $(Z + (N \oplus V)) = 0$		
BHI	branch on higher than	branch if $(C + Z) = 0$		
BGE	branch on greater than or equal	branch if $(N \oplus V) = 0$		
BLT	branch on less than	branch if $(N \oplus V) = 1$		
BLS	branch on lower than or same	branch if (C + Z) = 1		
www.akademi.itu.edu.tr/buzluca © 2005-2010 Dr. Feza BUZLUCA Ek A.20				



Taşma:

 $V = C_7 \oplus C_8$ C_8 : Elde

C7: Bir önceki basamaktaki elde

Taşma diğer bir yolla da belirlenebilir: poz + poz \rightarrow neg poz - neg \rightarrow neg neg + neg \rightarrow poz neg - poz \rightarrow poz

Çıkarma ve karşılaştırma işlemlerinde **C** (elde) biti BORÇ bayrağı olarak görev yapar.

Hatırlatma:

Elde: <u>İşaretsiz</u> sayıların toplanmasında oluşabilir. Sonucun n bite siğmadiğini (n+1). bitin gerekli olduğunu gösterir.

Borç: İşaretsiz sayıların çıkartılmasında oluşabilir. Birinci sayının ikinciden küçük olduğunu gösterir.

2'ye tümleyen yöntemine göre yapılan çıkarmada n+1. bit oluşursa borç yoktur.

Taşma: Sadece <u>işaretli</u> sayılar üzerinde yapılan toplama ve çıkarma işlemlerinde oluşur. Sonucun, ayrılan bit sayısı ile ifade edilemediğini gösterir.

www.akademi.itu.edu.tr/buzluca www.buzluca.info

© 2005-2010 Dr. Feza BUZLUCA

Fk A 21

Bilgisayar Mimarisi

DBcc Test condition, decrement, and branch

Yazım: DBcc Dn, <etiket>

Burada etiket 16 bitlik bir bağıl adrestir. Dn'in 16 bitlik kısmı sayaç olarak kullanılır.

İşlem:

IF(condition cc false)

THEN [Dn] \leftarrow [Dn] - 1 (decrement loop counter)

IF [Dn] = -1 THEN DBcc'den sonraki komut (PC alma çevriminde 2 arttırılmıştır.)

ELSE $[PC] \leftarrow [PC] + d$ (bağıl olarak dallan)

ELSE DBcc'den sonraki komut (PC alma çevriminde 2 arttırılmıştır.)

Örnek: Döngü (10 defa)

MOVEQ #9, D0 Başlangıç değeri 9, çünkü -1'de çıkılıyor.

..... Döngü içi

.....

DBF D0,L1 Burada F : False koşul her zaman yanlış

www.akademi.itu.edu.tr/buzluc

www.buzluca.inf

L1

© 2005-2010 Dr. Feza BUZLUCA

k A.22

Bilgisayar Mimarisi			
Örnek: İki Dizinin Karşılaştırılması (Tüm elemanlar eşit mi?) Birinci dizi DIZI1 adresinden, ikinci dizi ise DIZI2 adresinden başlıyor. Dizilerde 50 adet 8 bitlik eleman bulunuyor. Dizilerin içeriği program çalışmadan önce doldurulmuştur.			
	LEA LEA	DIZI1, A0 DIZI2, A1	Dizilerin başlangıç adresleri
	MOVE.W	BOYUT, D0	Dizilerin boyu
	SUBQ.W	#1, D0	DBcc'den -1'de çıkılır
LOOP	CMPM.B	(A0)+, (A1)+	Dizi elemanları karşılaştırılıyor
	DBNE	D0, LOOP	
	TST.W	D0	Döngüden neden çıkıldı? (D0?)
	BMI	ESIT	-1'de çıkıldıysa tüm elemanlar eşit
FARKLI			
ESIT			
DIZII		F0	1 noi dicinin alementaminin bellette con combuso FOD
DIZI1	DS.B	50	1nci dizinin elemanları için bellekte yer ayrılıyor 50B
	DS.B	50	2nci dizinin elemanları için bellekte yer ayrılıyor 50B
BOYUT	DC.W	50	Dizilerde 50 tane eleman var
www.akad	demi.itu.edu.tr/b	uzluca	© 2005 2040 Pv Fews BUZUNOA
www.buzluca.info			© 2005-2010 Dr. Feza BUZLUCA Ek A.23