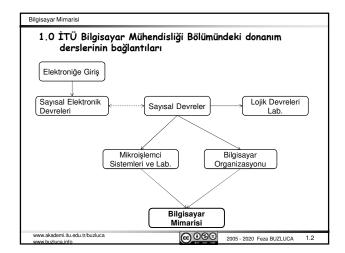
# Bilgisayar Mimarisi **BİLGİSAYAR MİMARİSİ** Feza BUZLUCA İstanbul Teknik Üniversitesi Bilgisavar Mühendisliği Bölümü http://www.akademi.itu.edu.tr/buzluca http://www.buzluca.info Bilgisayar Mimarisi Ders Notlarının Creative Commons lisansı Feza BUZLUCA'ya aittir. Lisans: https://creativecommons.org/licenses/by-nc-nd/4.0/deed.tr https://creativecommons.org/licenses/by-nc-nd/4.0/legalcode.tr

**@ ⊕ ⊕ ⊕** 

2005 - 2020 Feza BUZLUCA



### Bilgisayar Mimarisi

### 1.1. Bilgisayar mimarisini neden öğrenmek gerekir?

Kaynak: IEEE/ACM Bilgisayar Bilimleri Ders Programları 2013, Hazırlayan: The Joint Task Force on Computing Curricula

of the IEEE (Institute of Electrical and Electronics Engineers) Computer Society and ACM (Association for Computing Machinery)

- Bilgisayar/bilişim dünyasında çalışan profesyoneller, bilgisayarı programları bir sihir sonucu çalıştıran kapalı bir kutu gibi görmemeliler.
- Bilgisayar mimarisi, bilgisayar mühendisliğinin temel konularından biridir ve bir bilgisayar mühendisi işini iyi yapabilmek için bu konuda (en azından) pratik bilgiye sahip olmalıdır.
- Yüksek performanslı yazılımlar geliştirebilmek için paralellik, hız, gecikme gibi konuları bilgisayar mimarisi çerçevesinde öğrenmeleri gereklidir.
- Uygun bir bilgisayar sistemi seçebilmek için çeşitli donanım birimlerinin özelliklerini ve sistem üzerindeki etkilerini bilmek gerekir. Örneğin; MİB'in saat işareti hızı, bir komutun çevrim sayısı, bellek boyu, ortalama bellek erişim süresi gibi.

www.akademi.itu.edu.tr/buzluca



2005 - 2020 Feza BUZLUCA

### Bilgisayar Mimarisi

### 1.1. Bilgisayar mimarisini neden öğrenmek gerekir? (devamı) Kaynak: IEEE/ACM Bilgisayar Mühendisliği Ders Programları 2016:

"Bilgisayar mühendislerinin ilgilenmesi gereken alanlardan biri de zorlu ikilemler yaratarak mühendislik problemlerine neden olan yazılım/donanım arayüzleridir. Bu arayüzdeki çalışmalar bilgisayar mimarisi ve makine dili konularında bilgili olmayı

Yazılım/donanım arayüzlerinde yapılan çalışmalarda zor kararlara neden olan ikilimler oluşabilir, bu da özel amaçlı bilgisayarların ve sistemlerin tasarlanmasını gerekli kılabilir Örneğin, güvenliğin kritik olduğu bir sistemde, kullanıcıların veya halkın zarar görmemesini sağlamak önemlidir.

Bilgisayar mühendisi, tasarladığı sistemi (donanım ve yazılım) gerektiği şekilde test ederek, hatta beklenmedik değerleri ve durumları da testlerde dikkate alarak sistemin güvenli bir biçimde çalışmasını sağlamalıdır.

### Dersin Amacı:

- 1. Hız, maliyet gibi unsurları da göz önünde bulundurarak donanım çözümleri üretmek için bilgisayar mimarisini öğrenmek
- 2. İşlemci yapısı, hızı, bellek kapasitesi gibi seçenekleri değerlendirerek belli bir sorunu çözmek (yürüteceğimiz projeyi gerçeklemek) için uygun bilgisayar sistemlerini seçebilmek
- 3. Büyük veya adanmış (embeded) sistemler için kaliteli yazılım geliştirebilmek ww.akademi.itu.edu.tr/buzluca 2005 - 2020 Feza BUZLUCA

### Bilgisayar Mimarisi

### Konular:

- İş hattı (Pipeline)
  - Komut iş hattı (Instruction pipeline), komut düzeyinde paralellik
  - İs hattındaki sorunlar ve cözümleri
- · Giriş/Çıkış Organizasyonu (Intput/Output Organization)
  - El sıkışma
  - · Merkezi işlem birimi (MİB) bellek arası veri aktarımı
- · Kesme (Interrupt)
  - · Vektör, öncelik, iç içe kesmeler
- · Doğrudan Bellek Erisimi (Direct Memory Access DMA)
- Bellek Organizasyonu
  - · Cep bellek (Cache memory)
  - · Görüntü bellek (Virtual Memory)
- · Disk dizileri, RAID: (Redundant Array of Independent/Inexpensive Disks)
- · Çok işlemcili ve çok çekirdekli sistemler (Multiprocessor and multicore systems)
  - · Cep bellek tutarlılığı (Cache coherency)
- Kayan Noktalı Sayılar (Floating Point Numbers)

www.akademi.itu.edu.tr/buzluca

**⊚** ⊕ ⊕

2005 - 2020 Feza BUZLUCA

Bilgisavar Mimarisi 1.2. Bir bilgisayar sisteminin katmanlı modeli: Yazılım Komut Kümesi Mimarisi Instruction Set Architecture (ISA) Donanim Transistörler ve geçitler (gates) Komut kümesi mimarisi (ISA) bir bilgisayar donanımının, alt düzey programcıya (sistem programlarına) görünen yüzüdür ISA, makine dili komutları, programcıya görünen saklayıcıları ve işlemcinin doğal veri yapılarını içerir. www.akademi.itu.edu.tr/buzluca

@ ① ③ ② 2005 - 2020 Feza BUZLUCA

Bilgisayar Mimarisi

Lisans: https://creativecommons.org/licenses/by-nc-nd/4.0/deed.tr

### 1.3 Merkezi İşlem Birimi (The Central Processing Unit - CPU )

### 1.3.1 MİB'lerin sınıflandırılması

Çeşitli özeliklerine göre değişik gruplara ayırmak mümkündür.

- · Operand sayılarına aöre:
  - · Sıfır operandlı (Zero operand/address machines) makineler Yığın yapılı makine (Stack machine) olarak da adlandırılır.
  - Bir adresli makineler (Accumulator machines)
  - İki operandlı/adresli makineler (Saklayıcı-saklayıcı, saklayıcı-bellek, bellek-bellek)
  - · Üç operandlı makineler
- Komut vapıları, savıları ve adresleme kiplerine göre:
  - CISC (Complex Instruction Set Computer)
  - RISC (Reduced Instruction Set Computer)
- · Komut ve veri belleklerine göre:
  - · Von Neumann mimarisi
  - Harvard mimarileri



2005 - 2020 Feza BUZLUCA

### Bilgisayar Mimarisi

- 1.3.1.1 Komut yapıları, sayıları ve adresleme kiplerine göre:
- a) CISC (Complex Instruction Set Computer)
- b) RISC (Reduced Instruction Set Computer)

### CISC:

### Amaç:

- Derleyicilerin işini kolaylaştırmak: Makine dili yüksek düzeyli dillere yaklaşır.
- Programların performansını arttırmak: Yetenekli komutlar ile daha kısa programlar yazmak mümkün olur.

### Temel özellikleri:

- Çok sayıda komut (100 -250)
- Karmasık komutlar ve adresleme kipleri (dolaylı adresleme ile bellek erişimi)
- Doğrudan bellek üzerinde işlem yapan komutlar
- Mikroprogramlı denetim birimi

### Bu özelliklerin yan etkileri:

- Farklı uzunluklarda komutlar. Çözmek ve önceden bellekten okumak (prefetch) daha zordur.
- Bazı komutlar çok az kullanılır. • İşlemcilerin içyapıları karmaşıktır.

Bkz. Ek A: Örnek CISC işlemci

MC 68000

w.akademi.itu.edu.tr/buzluca

@⊕9⊜

2005 - 2020 Feza BUZLUCA

### Bilgisayar Mimarisi

### DTSC:

Yüksek düzeyli programlama dilleri ile yazılmış olan programların CISC makinelerde derlenmesi ile elde edilen kodlar incelendiğinde aşağıdaki noktalar belirlenmiştir:

- · Cok sayıda atama (A = B) yapılmaktadır.
- Erişilen veri tipleri çoğunlukla yerel ve basit (dizi, matris olmayan) verilerdir.
- $\cdot$  Makine dili programlarda en büyük yükü alt program çağrıları oluşturmaktadır. Geri dönüş adresi, parametre aktarımı, yerel değişkenler, yığın (bellek) kullanımı
- Alt programların büyük çoğunluğu (%98) 6 ya da daha az parametre aktarmaktadır. 1
- · Alt programların büyük çoğunluğu (%92) 6 ya da daha az yerel değişken kullanmaktadır.1
- · Alt program çağırma derinliği büyük çoğunlukla (%99) 8'den daha azdır. <sup>2</sup>

İncelenen programlardan elde edilen bu veriler dikkate alınarak merkezi işlem birimlerinin performanslarını arttırmak amacıyla daha az bellek erisimi yapan ye birazdan açıklanacak olan özelliklere sahip olan RISC işlemciler tasarlanmıştır.

1. Andrew S. Tanenbaum, Implications of structured programming for machine architecture, Communications of the ACM, Vol.21 , No.3 (1978),pp. 237 - 246

2. Yuval Tamir and Carlo H. Sequin, "Strategies for Managing the Register File in RISC,"

IEEE Transactions on Computers Vol. C-32(11) pp. 977-989, 1983.

www.bububulanido

2005-2020 Feza BUZLUCA 1.9

Bilgisayar Mimarisi

### RTSC Özellikleri

Değişik özelliklere sahip RISC işlemciler bulunmakla birlikte aşağıdaki özellikleri

- · Az sayıda komut vardır (yaklaşık 30), komutların işlevleri basittir.
- · Az sayıda , basit adresleme kipi (örneğin 3 adet)
- · Sabit uzunlukta komut yapısı (komut çözme işi kolaydır)
- · Komutlar bellek üzerinde işlem yapmazlar, işlemler iç saklayıcılarda yapılır.
- · Belleğe sadece yazma/okuma işlemleri için erişilir (load-store architecture).
- Tek çevrimde alınıp yürütülebilen komutlar (komut iş hattı (pipeline) sayesinde)
- · Devrelendirilmiş (hardwired) denetim birimi.

Aşağıdaki özelliklerin bazıları tüm RISC'lerde bulunmayabilir, bazısı ise  ${\it CISC}$ MIB'lerde de bulunabilir. Ancak bunlar RISC'ler için özellikle önemlidir.

- Çok sayıda saklayıcı (128-256) (register File)
- · Kesisimli (overlapped register window) saklayıcı penceresi
- Komutlar için optimize edilebilen iş hattı

Bkz Fk B: RISC işlemciler

Harvard mimarisi

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

2005 - 2020 Feza BUZLUCA

### Bilgisavar Mimarisi

### CISC ve RISC işlemci örnekleri:

· CISC:

VAX, PDP-11, Intel x86 until Pentium, Motorola 68K.

MIPS, SPARC, Alpha, HP-PA, PowerPC, i860, i960, ARM, Atmel AVR

Karışık (*Hybrid*) (Dış kabuğu *CISC* özellikleri göstermektedir ancak iç çekirdeği RIS*C* yapısındadır: Pentium, *AMD* Athlon.

### Günümüzdeki durum:

RISC islemciler bazı CISC özellikleri tasarımlarına katarken

bazı CISC işlemciler de RISC özellikleri içermektedir.

Sonuç olarak güncel bazı RISC tasarımları, örneğin PowerPC, "saf" bir RISC değildir.

Benzer şekilde bazı CISC işlemciler de, örneğin Pentium II ve sonrası, "saf" CISC tasarımlar değillerdir ve RISC işlemcilerin bazı özelliklerini taşımaktadırlar.

www.akademi.itu.edu.tr/buzluca



2005 - 2020 Feza BUZLUCA

Bilgisavar Mimarisi

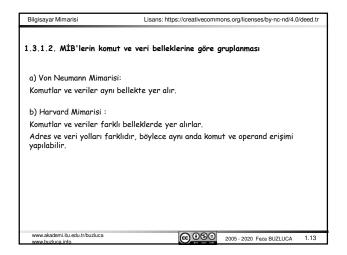
### RISC işlemcilerin kullanıldığı ürünlere ilişkin örnekler:

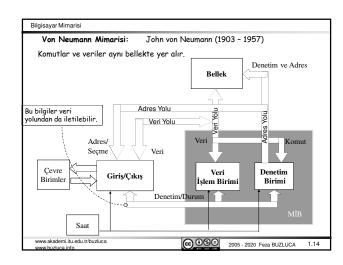
- - · Apple iPod , Apple iPhone, iPod Touch, Apple iPad.
  - · Palm and PocketPC PDA, smartphone
  - · RIM BlackBerry smartphone/email device.
  - · Microsoft Windows Mobile · Nintendo Game Boy Advance
- · MTPS:
  - · SGI computers, PlayStation, PlayStation 2
- Power Architecture (IBM, Freescale (eski Motorola SPS)):
- · IBM supercomputers, midrange servers and workstations,
- · Apple PowerPC-tabanlı Macintosh
- · Nintendo Gamecube, Wii
- Microsoft Xbox 360
- · Sony PlayStation 3 Atmel AVR:
- · BMW otomobillerde denetçi olarak kullanılıyor.

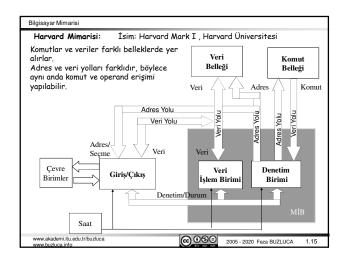
w.akademi.itu.edu.tr/buzluca



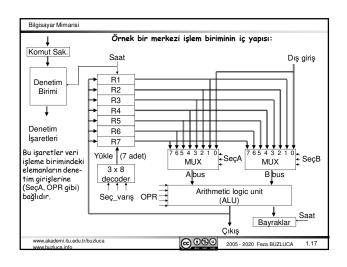
2005 - 2020 Feza BUZLUCA

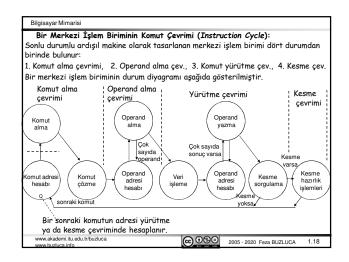








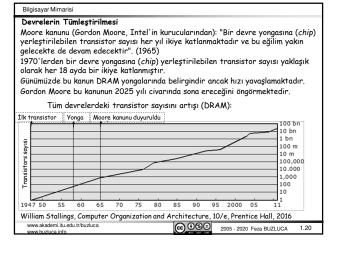


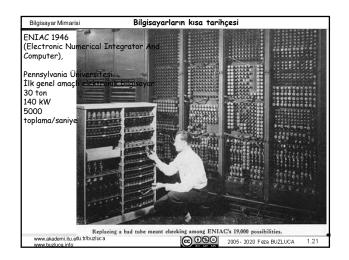


# Lisans: https://creativecommons.org/licenses/by-nc-nd/4.0/deed.tr 1.4 Bilgisayarların Evrimi Bilgisayar evrimimin özellikleri: İşlemci hızının artışı, devre tümleştirmedeki, artış, elemanların boyutlarındaki küçülme, bellek boyutlarındaki büyüme, G/Ç kapasitesi ve hızındaki artış. İşlemci hızındaki artışın nedenleri: • Malzemedeki gelişme: Mikroişlemcilerdeki elemanların küçülmesi; bu küçülme elemanlar arası uzaklığı da azaltmakta ve hızlanmayı sağlamaktadır. • Yapısal (organizational) gelişme: İş hattı gibi paralel işlem tekniklerinin kullanımı, çok sayıda ALU, çok sayıda paralel işlemci içeren tasarımlar Cep bellekler (cache memories) Bu derste özellikle yapısal gelişmeler ele alınacaktır.

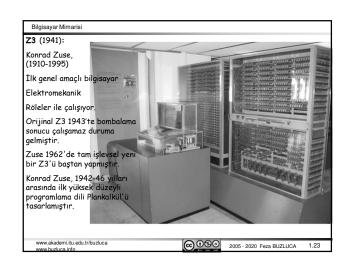
@ ① ⑤ ② 2005 - 2020 Feza BUZLUCA

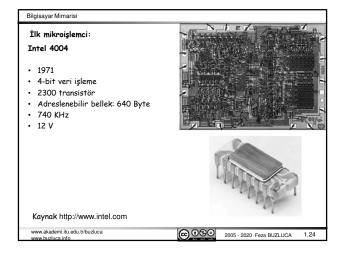
www.akademi.itu.edu.tr/buzluca

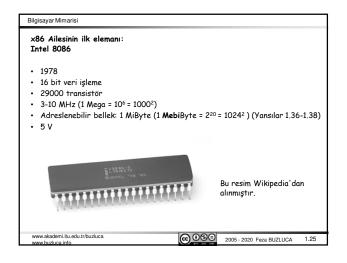


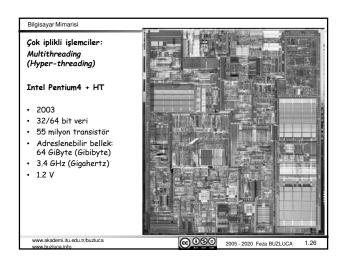


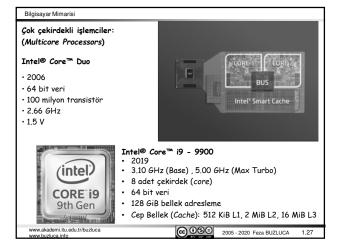










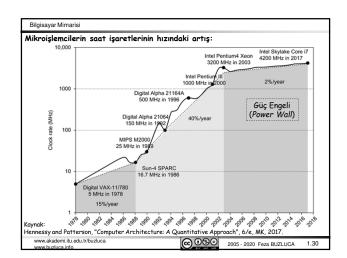


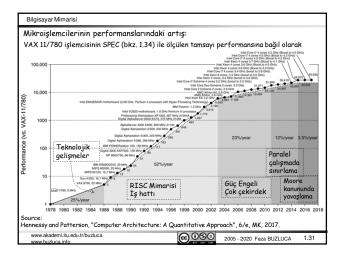
### Bilgisayar Mimarisi Bilgisayar Organizasyonu ve Mimarisindeki Gelişmeler İşlemcilerin performanslarını arttırmak için üç yaklaşım bulunmaktadır: 1. İslemcilerin donananım hızlarını arttırmak (Saat isareti hızı) (Problemler!) 2. Cep belleklerin (cache memories) boyutlarını ve hızlarını arttırmak 3. Bilgisayar organizasyonu ve mimarisinde yapısal iyileştirmeler yaparak programların daha verimli ve hızlı yürütülmesini sağlamak. $Intel\ mikroişlemcilerinin\ performans\ gelişimi\ sonraki\ yansıda\ gösterilmiştir.$ Saat işaretinin hızının ve sayısal devrelerin yoğunluğunu artması sorunlara neden olmaktadır (yukarıdaki madde 1). Güç: Yüksek hızlarda çalışan, yoğun devrelerde yüksek ısı üretilir ve bu ısıyı uzaklaştırmak zor olur (Güç engeli (The power wall) bkz. 1.29). RC gecikmesi: Bir devrede transistorlar arasında hareket eden elektronların hızları, metal bağlantıların dirençleri ve kapasitif etkileri ile sınırlanmaktadır. Yoğun devrelerde bağlantılar incelmekte bu da direnci arttırmaktadır. Bağlantılarır yaklaşması ise aralarındaki kapasitif etkiyi güçlendirmektedir. Bu nedenle işlemcilerin saat hızlarını arttırmak mümkün olmamaktadır. Bellek gecikmesi: Ayrıca belleklerin hızları işlemcilerin hızlarından daha düşüktür. Bu durum işlemcilerin daha hızlı çalışmasını engellemektedir. www.akademi.itu.edu.tr/buzluca 2005 - 2020 Feza BUZLUCA

# Transistör başına düşen dinamik güç (P), çalışma frekansı (f) ile çalışma geriliminin (V) karesinin çarpımı ile orantılıdır. (P ~ V²f). Gücü azaltmak için gerilim düşürülebilir ancak bu düşüş transistörlerin çalışma gerilimlerinin eşik değerleriyle sınırlıdır. N aynı anda çalışan transistör sayısını göstermek üzere, bir tümleşik devrede oluşan toplam dinamik güç P ~ Nf orantısı ile ifade edilebilir. Moore yasasına uygun olarak transistör sayısı ve aynı anda çalışma frekansı arttırılırsa tümleşik devrelerde güç engeli (power wall) adı verilen bir ısıl sınıra ulaşılır. 2003 yılında, işlemcilerdeki güç tüketimi tümleşik devre başına 200 W'ı geçmiştir. Bu güç tüketimi, kişisel bilgisayarlar için artık karşılanamayacak kadar pahalı olan soğutma teknolojilerini gerektirmeye başlamıştır. Sektörde bir karar aşamasına gelinmiştir; mikroişlemcilerdeki transistör sayısındaki artışı azaltmak veya çalışma frekansındaki artışı azaltmak. İkinci seçenek kabul edilmiştir; Moore yasası sürdürülmüş ama saat işaretindeki artıştan vaz geçilmiştir. \*Kaynak: T. M. Conte, E. P. DeBenedictis, P. A. Gargini, and E. Track, "Rebooting Computing: The Road Ahead," Computer, vol. 50, no. 1, pp. 20–29, Jan. 2017. \*\*Wavwakademillu.edu.trbuzluca\*\*

Bilgisayar Mimarisi

Güç Engeli (The Power Wall) \*:





Bilgisayar Mimarisi

### İşlemcilerin performansındaki artışı sınırlayan etkenler:

### Dennard Ölçekleme (Dennard Scaling) Prensibinin sona ermesi:

Robert Dennard (1974): "Belli bir silikon alanındaki güç yoğunluğu, transistorların boyutu küçültülerek bu alandaki transistor sayısı artırılsa da aynı kalır. "

"Daha küçük boyutlu transistorlar daha hızlı çalışırlar ve daha az güç tüketirler."

Dennard ölçekleme prensibi 2004 yılı civarında sona erdi, çünkü transistorlar küçültülse bile gerilim ve akım değerlerini düşürmek mümkün olmaktan çıktı (güç engelinin nedenlerinden biri).

### Paralellestirme ilaili sınırlar:

Düşük verimli tek bir işlemci yerine çok işlemcili/çekirdekli bir yapı ile paralel veri isleme tercih edildi.

Ancak işleri her zaman paralel çalışabilecek alt işlemlere bölmek mümkün değildir. Ayrıca alt işlemler arasındaki bağımlılıklar ve iletişim gereksinimleri de performansın düşmesine neden olur.

### Moore Kanundaki yavaşlama:

Gordon Moore 1965: "Bir yongadaki transistor sayısı her yıl iki katına çıkacaktır"; 1975: "iki yılda bir iki katına çıkacaktır"

Bu öngörü yaklaşık 50 yıl geçerliliği korudu ancak artık bu artış hız düşüyor. Günümüzde artış daha çok DRAM yongalarında gözleniyor

Moore kanunun 2025 yılı civarında sona ereceği tahmin ediliyor
www.skademi.litu.edu.tr/buzluca

2005 - 2020 Feza BUZLUCA

Bilgisayar Mimarisi

### MİB ile ana bellek arasındaki performans dengesi

Bilgisayar sistemlerinde farklı birimler arasındaki performans artısını dengelemek

Aksi durumda bir elamanın performansının düşük kalması diğer elemanların da verimli çalışmasını engelleyebilmektedir.

İşlemcilerin hızları bellek erişim sürelerindeki iyileşmeye göre çok daha hızlı

Örnek; 4.2 GHz hızında çalışan dört çekirdekli bir Intel Core i7 6700 işlemcisi,

- Tepe noktasında, saniyede 33,6 milyar 64 bitlik veri erişimi
- Tepe noktasında, saniyede 16,8 milyar 128 bitlik komut erişimi
- Toplam yaklaşık 500 GiB/s hızında bant genişliğine gerek duyabilmektedir.

Buna karşın, DRAM teknolojisi ile oluşturulan bir ana bellek bunun sadece %6,8'i kadar bir bant genişliği (34 GiB/s) sağlayabilmektedir.

Aradaki bu açığı kapatmak için çeşitli teknikler uygulanmaktadır. Örneğin; cep bellek (cache memory), geniş veri yolları ile paralel bellek kullanımı gibi.

MİB ve ana bellek arasındaki hız farkının nasıl değiştiği bir sonraki yansıda gösterilmiştir.

www.akademi.itu.edu.tr/buzluca

@ **③ ⑤ ⑤** 2005 - 2020 Feza BUZLUCA

Bilgisayar Mimaris MİB ve ana bellek hızlarının zaman içinde değişimi 10,000 Tek islemci 1000 100 2005 2010

İşlemci eğrisi: Ortalama olarak saniyedeki bellek erişimi sayısındaki artış (bellek erişimleri arasındaki sürenin tersi) (tek işlemci)

Bellek eğrisi: DRAM tipindeki belleklere saniyede yapılabilen erişim sayısındaki artış (DRAM erişim gecikmesinin tersi)

Kaynak: Hennessy and Patterson, "Computer Architecture: A Quantitative Approach", 6/e, MK, 2017.

www.akademi.itu.edu.tr/buzluca

<u>@0</u>9⊝

2005 - 2020 Feza BUZLUCA

Bilgisavar Mimarisi

### Performans değerlendirme standartları

Saniyede yürütülen milyon adet komut (MIPS "Millions of instructions per second") ve saniyede yürütülen kayan noktalı işlem sayısı (MFLOPS "floating-point operations per second") işlemcilerin performansını değerlendirmek için yetersiz kalmaktadır. Komut tiplerinin farklılığı (örneğin CISC-RISC farkı) nedeniyle farklı mimarilerdeki işlemcileri yürütülen komut sayısına göre değerlendirmek uygun değildir

### SPEC Performans Değerlendirme Programları: (http://www.spec.org/)

En yaygın kabul gören değerlendirme programları bir sanayi konsorsiyumu olan System Performance Evaluation Corporation (SPEC) tarafından sağlanmaktadır.

Yüksek düzeyli dillerle yazılan programlar içeren değerlendirme paketleri (benchmark suit) bilgisayar sistemlerinin değişik özelliklerinin (işlemci, grafik, sunucu, posta) değişik kullanım ortamlarında değerlendirilmesini sağlarla

İslemcileri değerlendirmek için en vayaın kabul gören değerlendirme paketi SPEC CPU2017'dir.

Diğer paketlere örnekler:

SPECjbb2015 (Java Business Benchmark): Sunucularda çalışan Java tabanlı elektronik ticaret uygulamalarını değerlendirmek için

· SPECmail2009: E-posta sunucularının değerlendirmek için

Diğer paketler için : http://www.spec.org/ www.akademi.itu.edu.tr/buzluca

2005 - 2020 Feza BUZLUCA

Bilgisayar Mimarisi

İkili birim önekleri (*Binary unit prefixes*) (Ki, Mi, Gi, ...) IEEE Standardı 1541-2002

Bilgisayarların ilk yıllarında "kilo" ifadesi 1024 (=  $2^{10}$ ) anlamında kullanılırdı. Ancak, aslında onluk bir önek (decimal prefix) olan kilonun uluslararası ölçü sistemi SI'de (The International System of Units) gerçek anlamı 1000'dir (= 103).

Başlangıçta bu büyük bir sorun yaratmadı, çünkü 1000 ve 1024 değerleri birbirine yakındır ve o yıllarda az sayıda olan bilgisayar çalışanları bu farkı bilirlerdi

Bellek ve disk kapasiteleri arttıkça daha büyük değerlere sahip önekler **Mega** 2<sup>20</sup> anlamında ve Giga 230 anlamında kullanılmaya başlandı

Aslına bu öneklerin de SI sistemindeki anlamları farklıdır; Mega:  $10^6$ , Giga:  $10^9$ İkili ve onlu önekler arasındaki fark önekin değeri arttıkça açılmaktadır.

Örneğin, bir terabyte (1TB) kapasiteli bir saklama birimi 10½ sekizli mi yoksa 240 sekizli mi tutabilir? Aradaki fark yaklaşık %10 oranındadır.

Ayrıca bilgisayarlarla ilgili bazı alanlarda kilo, mega, giga, gibi önekler SI sistemindeki gerçek anlamlarıyla, yani 10'un kuvvetleri olarak kullanılmaktadır.

Örneğin, a 500 GB hard disk 500000000000 sekizli saklayabilir; 1 Gbit/s (gigabit , second) hızında Ethernet bağlantısı 100000000 bit/s hızında veri aktarabi

www.akademi.itu.edu.tr/buzluca

2005 - 2020 Feza BUZLUCA

### Bilgisayar Mimarisi

## İkili birim önekleri (Ki, Mi, Gi, ...) IEEE Standardı 1541-2002 (devamı)

Aynı önekin farklı anlamlarda kullanılması karışıklığa neden olmuştur.

1998 yılından başlayarak, the International Electrotechnical Commission (IEC) ve diğer bazı kuruluşlar bu karışıklığı gidermek için standartlar ve öneriler yayımlamışlardır.

The International System of Units (SI) SI Broşürü:

"SI önekleri kesinlikle 10'un kuvvetlerini ifade etmektedir. Bu önekler 2'nin kuvvetlerini ifade etmek için kullanılamazlar (örneğin, bir kilobit, 1000 bit anlamına gelir, 1024 bit değil)."

"İkinin kuvvetlerini ifade eden önekler ve isimleri aşağıdaki şekilde önerilmiştir:"

kibi (kilobinary) Ki: 210 tebi (terabinary) Ti: 240 pebi (petabinary) Pi: 2<sup>50</sup> mebi (megabinary) Mi: 2<sup>20</sup> gibi (gigabinary) Gi: 230 exbi (exabinary) Ei: 260

### Onluk SI önekleri:

giga G: 109 tera T: 1012 kilo K: 10³ mega M: 106 peta T: 10<sup>15</sup> exa E: 10<sup>18</sup> zetta Z: 10<sup>21</sup> yotta Y: 10<sup>24</sup>

2005 - 2020 Feza BUZLUCA

Bilgisayar Mimarisi

### İkili birim önekleri (Ki, Mi, Gi, ...) IEEE Standardı 1541-2002 (devamı)

1998 yılında IEC 2'nin kuvvetlerini ifade etmek üzere bir önekler kümesi tanımladı. Bu küme daha sonra IEEE tarafından 1541-2002 standardı haline getirildi. 2005'te, 1541-2002 - IEEE Standard for Prefixes for Binary Multiples standardı yayımlandı.

### Onlu ve ikili öneklerin kullanımı:

10'un kuvvetleri ile çalışmak daha kolay olduğundan, üzerinde çalışılan büyüklük eğer 2'nin kuvvetleri değilse onluk önekleri kullanmak daha uygun olur.

Eğer üzerinde çalışılan büyüklük 2'nin kuvvetleri ise bu durumda ikili önekleri kullanmak uygun olur.

Önek	Sembol	Değer
kibi-	Ki	1024 <sup>1</sup> = 2 <sup>10</sup>
mebi-	Mi	10242 = 220
gibi-	Gi	10243 = 230
tebi-	Ti	10244 = 240
pebi-	Pi	1024 <sup>5</sup> = 2 <sup>50</sup>
exbi-	Ei	10246 = 260
zebi-	Zi	1024 <sup>7</sup> = 2 <sup>70</sup>
yobi-	Yi	10248 = 280

### Onlu Önekler (Decimal prefixes):

- Dosya boyu (sekizli) örnek MB, GB Disk boyut (sekizli)

- Aktarım hızı (bit/saniye)
  İşlemci hızı (hertz)

### İkili Önekler (Binary prefixes):

- · RAM (sekizli) örnek MiB, GiB
- · Cep bellek (Cache) (sekizli)

**Bu ders notlarında**, bellek boyutu (RAM veya cep) ile ilgili tüm önekler 2'nin kuvvetlerini ifade etmektedir. Örneğin, 1 GB bellek = 1 GiB bellek = 2<sup>30</sup> Sekizli

www.akademi.itu.edu.tr/buzluca

2005 - 2020 Feza BUZLUCA 1.38