Oğrenci Adı – Soyadı: Öğrenci Numarası:						
	S1	<i>S2</i>	S3	<i>S4</i>	<i>S5</i>	Toplam



BBM 341

Sistem Programlama

Ara Sınav

Tarih: 19 Kasım 2012

Süre: 105 dak.

Sınava başlamadan önce aşağıda yazılanları mutlaka okuyunuz!

- Bu sınav **kapalı kaynak** bir sınavdır. Yani sınav süresince ilgili ders kitapları veya ders notlarınızdan faydalanmanız yasaktır.
- Size yardımcı olması açısından sonraki iki sayfada bazı Intel IA32/x86-64 Assembly komutlarının söz dizimleri ve diğer bazı ilgili tanımlar verilmiştir.
- Sınavda kopya çekmek yasaktır. Kopya çekmeye teşebbüs edenler hakkında ilgili idare işlemler kesinlikle başlatılacaktır.
- Her bir sorunun toplam ağırlığı soru numarasının ardında parantez içinde belirtilmiştir.
- Sınav toplam 100 puan üzerinden değerlendirilecektir.

Sınav bu kapak sayfası dahil toplam 9 sayfadan oluşmaktadır. Lütfen kontrol ediniz!

BAŞARILAR!

Sıçrama İşlemleri

-	
Sıçrama	Koşul
jmp	1
je	ZF
jne	~ZF
js	SF
jns	~SF
jg	~(SF^OF)&~ZF
jge	~(SF^OF)
jl	(SF^OF)
jle	(SF^OF) ZF
ja	~CF&~ZF
jb	CF

Aritmetik İşlemler

Format	İşlem
addl Src,Dest	Dest = Dest + Src
subl Src,Dest	Dest = Dest - Src
imull Src,Dest	Dest = Dest * Src
sall Src,Dest	Dest = Dest << Src
sarl Src,Dest	Dest = Dest >> Src
shrl Src,Dest	Dest = Dest >> Src
xorl Src,Dest	Dest = Dest ^ Src
andl Src,Dest	Dest = Dest & Src
orl Src,Dest	Dest = Dest Src
incl Src	Dest = Dest + 1
decl Src	Dest = Dest - 1
negl Src	Dest = - Dest
notl Src	Dest = ~ Dest

Bellek İşlemleri

Format	İşlem
(Rb, Ri)	Mem[Reg[Rb]+Reg[Ri]]
D(Rb, Ri)	Mem[Reb[Rb]+Reg[Ri]+D]
(Rb, Ri, S)	Mem[Reg[Rb]+S*Reg[Ri]]

Return value

Callee saved

Argument #4

Argument #3

Argument #2

Argument #1

Callee saved

Stack Pointer

Argument #5

Argument #6

Reserved

Used for

Callee saved

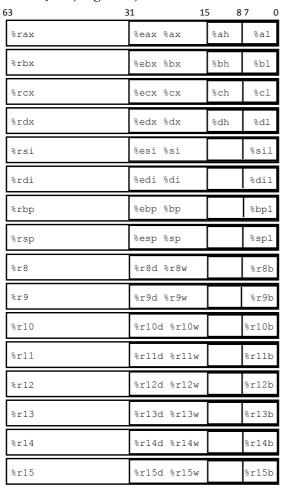
Callee saved

Callee saved

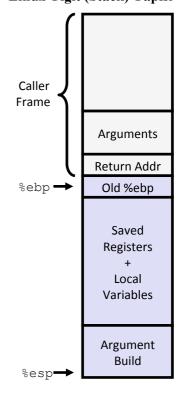
Callee saved

linking

Yazmaçlar (Registers)



Linux Yığıt (Stack) Yapısı



Özel Hizalama Durumları (Intel IA32)

1 byte: char, ...

sınırlandırma yok

2 bytes: short, ...

en düşük bit adresi 02

4 bytes: int, float, char *, ...

en düşük 2 bit adresi 00₂

8 bytes: double, ...

Windows: en düşük 3 bit adresi 0002

Linux: en düşük 2 bit adresi 00₂

12 bytes: long double
Windows & Linux:
en düşük 2 bit adresi 002

C Veri Tipi	IA-32	X86-64
char	1	1
short	2	2
int	4	4
long	4	8
long long	8	8
float	4	4
double	8	8
long double	10/12	10/16
pointer	4	8

Özel Hizalama Durumları (Intel x86-64)

1 byte: char, ...

sınırlandırma yok

2 bytes: short, ...

en düşük bit adresi $\mathbf{0}_2$

4 bytes: int, float, ...

en düşük 2 bit adresi 00₂

8 bytes: double, char *, ...

Windows & Linux:

en düşük 3 bit adresi 000₂

16 bytes: long double

Linux: en düşük 3 bit adresi 0002

Bayt Sıralama (Byte Ordering)

0x100 adresinde 4-bayt'lık değişken 0x01234567

Big Endian

En anlamsız bayt en yüksek adreste

0x100	0x101	0x102	0x103
01	23	45	67

Little Endian

En anlamsız bayt en düşük adreste

-	211 0111101		y i Cir cir	iş illi cicil	CDU
	0x100	0x101	0x102	0x103	
	67	45	23	01	

Kayan noktalı sayı (floating point)

Bias = $2^{k-1} - 1$

Soru 1. (17 puan) Tamsayı gösterimleri.

6-bit ve 4-bit'lik iki bilgisayar sistemi (M1 ve M2) üzerinde,

- İşaretli tam sayılar (signed integers) için ikili tümler (2's complement) aritmetiği kullanılmaktadır.
- short tamsayılar M1'de 3-bit, M2'de ise toplam 2-bit ile gösterilmektedir.
- Bir short açıkça int'e dönüştürülürken (*cast* edilirken) *işaret genişletmesi* (*sign extension*) kendiliğinden gerçekleşmektedir.
- int'ler üzerinde sağa kaydırma *aritmetik kaydırma (arithmetic shift)* işlemi ile gerçekleşmektedir.

Bu varsayımlara göre aşağıdaki tanımları göz önünde bulundurarak altta verilen tablodaki boş kutucukları doldurunuz.

NOT: "-" ile belirtilen bölümleri doldurmanıza gerek yoktur.

```
int a = 2;
int b = -2*a;
short sa = (short) b;
unsigned ub = b;
```

İfade	M1 sisteminde tam sayı gösterimi	M1 sisteminde ikili gösterimi	M2 sisteminde tam sayı gösterimi	M2 sisteminde ikili gösterimi
-	19		_	_
-	_	_		11 01
b				
sa				
ub				
a << 2				
b >> 1				
Tmax				
a b				
a^(-1)				

Soru 2. (20 puan) Kayan noktalı sayı gösterimleri.

Bu soruyu IEEE Standard 754 kayan noktalı sayı formatına göre oluşturulan 8-bit'lik bir kayan noktalı gösterimine göre cevaplayınız. Bu gösterimde,

- En anlamlı bit (the most significant bit) *işaret bit*'idir.
- İşaret bit'inin ardından gelen 3 bit kayan noktalı sayının *üstünü (exponent)* verir.
- Geri kalan 4 bit ise kesirli kısmı (fraction) belirtir.

NOT: Aşağıdaki soruları cevaplarken hem kesirli gerçek değerleri hem de ikili gösterimleri belirtiniz.

- (a) (2 puan) Bu gösterimde üst için kaydırma değeri (exponent bias) nedir?
- **(b) (2 puan)** Bu gösterimde ifade edilen en küçük pozitif sayı nedir?
- (c) (2 puan) Bu gösterimde normalize olmayan en büyük pozitif sayı nedir?
- (d) (2 puan) Bu gösterimde normalize olan en küçük pozitif sayı nedir?
- (e) (2 puan) Bu gösterimde pozitif sonsuz nasıl ifade edilmektedir?
- **(f) (5 puan)** Aşağıda verilen tablodaki boş kutucukları doldurunuz. *Eğer bilgisayardaki gösterimde yuvarlama gerekiyor ise* çifte-yuvarlama (round-to-even) *yapmalısınız*

İkili gösterim	Ondalıklı Değer
0 000 0000	0
1 110 0001	
	-11
	1/4
1 000 1101	
	23/256

Soru 3. (24 puan) Assembly/C çevrimi.

Aşağıda bir C fonksiyonu için derleyici tarafından üretilen Assembly kodu gösterilmektedir:

```
08048380 <foo>:
   8048380:
                                                            push
                                                                                      %ebp
                                                     mov %esp,%ebp
mov 0x8(%ebp),%edx
   8048381:
 8048383: mov 0x8(%ebp),%edx
8048386: cmp $0x40,%edx
8048389: ja 80483b1 <foo+0x31>
804838b: mov $0x20,%ecx
8048390: test $0x3,%dl
8048395: jmp 80483b1 <foo+0x31>
8048397: test $0x3,%dl
8048396: je 80483b6 <foo+0x36>
8048396: mov %ecx,%eax
8048396: shr $0x1f,%eax
80483a1: add %ecx,%eax
80483a3: sar %eax
80483a5: lea 0x1(%eax),%ecx
80483a8: add %edx,%edx
80483a6: jbe 8048397 <foo+0x17>
80483a6: jmp 80483b6 <foo+0x36>
80483a6: jmp 8048397 <foo+0x17>
80483a6: jmp 80483b6 <foo+0x36>
80483b1: mov %ecx,%eax
80483b1: mov %ecx,%eax
   8048383:
                                                                                 %ecx,%eax
   80483b6:
                                                     mov
   80483b8:
                                                                                     %ebp
                                                       pop
   80483b9:
                                                           ret
```

Yukarıda verilen Assembly koduna göre aşağıdaki C kodunda yer alan boşlukları doldurunuz.

```
unsigned foo(unsigned x)
{
    int y, z;
    for(z = ____; ____; ____) {
        y = ____;
        if (y == 0) {
            ___;
        }
        return z;
}
```

Soru 4. (32 puan) Yöntemler ve yığıt.

Aşağıda iki C fonksiyonu ve ilgili Assembly kodları verilmektedir:

```
int fun1 (int x, int *y)
{
                       return 24*x+*y;
}
int fun2(int x, int y)
{
                       return fun1(y, &x);
}
08048374 <fun1>:

      38048374 <funl>:

      8048374:
      push
      %ebp

      8048375:
      mov
      %esp, %ebp

      8048377:
      mov
      0x8(%ebp), %eax

      804837a:
      lea
      (%eax, %eax, 2), %eax

      804837d:
      shl
      $0x3, %eax

      8048380:
      mov
      0xc(%ebp), %edx

      8048383:
      add
      (%edx), %eax

      8048385:
      pop
      %ebp

      8048386:
      ret

08048387 <fun2>:

      38048387
      Fun2>:

      8048387:
      push
      %ebp

      8048388:
      mov
      %esp, %ebp

      804838a:
      sub
      $0x8, %esp

      804838d:
      lea
      0x8(%ebp), %eax

      8048390:
      mov
      %eax, 0x4(%esp)

      8048394:
      mov
      0xc(%ebp), %eax

      8048397:
      mov
      %eax, (%esp)

      804839a:
      call
      8048374 <fun1>

      804839f:
      leave

      80483a0:
      ret
```

- (a) (24 puan) fun2(1,2) fonksiyon çağrısından başlayarak fun1 fonksiyonundaki ret komutunun işletilmesinden hemen önceki yığıtın detaylı içeriğini aşağıdaki diyagram üzerinde belirtiniz. Bu soruyu çözerken,
 - Yığıt diyagramı fun2 fonksiyonunun iki argümanı ile başlamalıdır, örnek olması açısından argümanlardan biri sizin yerinize yerleştirilmiştir.
 - Yığıt içeriğini belirtirken değişken isimleri yerine gerçek değerleri kullanınız.
 - %ebp yazmacının değerini yığıt üzerine yerleştirmeniz gerekiyorsa bu değerin %ebp'ye ait olduğunu da açıkça belirtiniz, örneğin %ebp: 0xffff1400.
 - Size sağlanan yığıt diyagramında tüm kutucukları kullanmanıza gerek olmayabilir.

fun2 cagrisi gerceklestirildigi anda %ebp degeri: 0xffffd858 fun2 cagrisindan geri donus adresi: 0x080483c9

Yigit	Asagidaki diyagram fun2 fonksiyonuna gerceklestiren
adresleri	bir cagrinin ardindaki durumu gostermektedir

	++
0xffffd850	2
0xffffd84c	
0xffffd848	i i
0xffffd844	+
0xffffd840	+
0xffffd83c	++
0xffffd838	÷
0xffffd834	+
0xffffd830	† †
UXIIIIQOSU	

(b)	(4 puan)	fun1	için ret	komutunun	çalıştırılmasının	hemen	öncesinde	%ebp	'nin
	değeri ne	edir?							

%ebp:	0.52		
gebb:	UX		

(c) (4 puan) fun1 için ret komutunun çalıştırılmasının hemen öncesinde %esp'nin değeri nedir?

%esp:	0x						

Soru 5. (7 puan) Okuma ödevleri.

(a) (2 puan) IEEE-754 kayan noktalı sayı formatında sıfır sayısının +0 ve -0 olarak iki farklı temsilinin olması ne gibi bir avantaj sağlamaktadır? 1-2 cümle ile açıklayınız.

- **(b) (2 puan)** Hangi iki Bell Labs çalışanı hem Unix işletim sisteminin hem de C programlama dilinin geliştirilmesinde aktif rol almışlardır? Soyadlarını yazmanız yeterlidir.
- (c) (3 puan) Daha sonra Intel tarafından kısmen benimsenen ilk olarak AMD'nin geliştirdiği x86-64 komut kümesinin Intel'in bir başka 64-bit'lik mimarisi olan IA-64'den en temel farkı nedir?