

Pamukkale Üniversitesi Bilgisayar Mühendisliği Programlama Dilleri Dönem Sonu Sınavı A grubu Cevap Kağıdı (17.05.2017)



••		
Öğrenci Numarası:	A 1 C 1	
(lorongi Niimaragi ·	Adi Sovedi :	
Ogichel Numarasi.	Adı Soyadı :	
0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0		

Sınav çoktan seçmeli ve klasik olmak üzere iki kısımdan oluşmaktadır. Çoktan seçmeli kısmın cevapları optik okuyucuya uygun cevap kağıtları üzerine işaretlenecektir. İlk 30dk sonunda optik cevap kağıtları toplanacaktır. Kalan klasik soruları bu süreden sonra cevaplayabilirsiniz. Grubunuzu işaretlemeyi unutmayınız!

Soru	1	2	3	4	5	6	Toplam
Puan	50	10	10	10	10	10	100
Not							

1.	(1)	(2P)sabitler kalıp deyimlerin başka bir ismidir.(Aconstant is a name for a literal.)
		A. Statik(static) B. Tebliğ(manifest) C. Derleme zamanı(compile-time) D. Sembolik(symbolic)
	(2)	(2P) Bir gramerbağlamdan bağımsız olarak düşünülür (A grammar is considered to be context-free if)
		A. her bir nonterminal nerede yer aldığına bakmaksızın sağ tarafındaki herhangi bir seçenek ile yer değiştirebiliyorsa(each nonterminal can be replaced by any right-hand side choice, no matter where it appears) B. her bir terminal nerede yer aldığına bakmaksızın sağ tarafındaki herhangi bir seçenek ile yer değiştirebiliyorsa(each terminal can be replaced by any right-hand side choice, no matter where it appears) C. içerik metinleri gramer kurallarının sol kısmında yer alıyorsa(context strings appear on the left-hand sides of grammar rules) D. gramer aynı zamanda dilin anlamsallığını da ifade ediyorsa(the grammar also expresses the semantics of the language
	(3)	
	(4)	(2P) Yığıt çözme işlemi bir istisnai durum oluştuğunda ve kontrolgerçekleşir.(Stack unwinding occurs when an exception is thrown and control is) A. yığıtta başka bir konuma yerleştirildiğinde(placed elsewhere on the stack) B. bir işleyici ararken bir üste çıktığında(exited back in search of a handler) C. yığıttan yığma belleğe geçtiğinde(moved off the stack and onto the heap) D. sürdürülemediğinde (unable to resume)
	(5)	(2P) Bir fonksiyonda işlenenler(operands)olarak görülür.(In a function, the operands are viewed as) A. işleçler(operators) B. argümanlar(arguments) C. global değişkenler(global variables) D. yerel değişkenler(local variables)
	(6)	(2P) Aşağıdakilerden hangisi bir andıç(token) olarak düşünülemez?(Which of the following is not considered to be a token category?) A. boş alan(white space) B. kalıp deyim(literal) C. kimlik tanıtıcı(identifier) D. özgülenmiş sözcük(reserved word)

(7)	(2P)aşamasında çeviri programı ardışık karakterleri alır ve bunları andıçlara(token) dönüştürür.(During itsphase, a translator collects sequences of characters from the input program and forms them into tokens.)
	A. üretme(generating) B. ayrıştırma(parsing) C. tarama(scanning) D. analiz (analyzing)
(8)	(2P)atama işlemlerinde tip doğruluğu için kullanılan terimdir.(is a term used for the type correctness of assignments.)
	A. Geriye dönük uyumluluk(Backwards compatibility) B. Değer atama(Value assignment) C. Atama bağlama(Assignment linking) D. Atama uyumluluğu(Assignment compatibility)
(9)	(2P)olarak gönderme girişte parametrenin değerini kopyalar ve icra bittiğinde parametrenin son değerini geri kopyalar.(Passcopies in the parameter value, and at the end of execution, copies out the final value of the parameter.)
	A. Adres(by address) B. Değer sonucu(by value-result) C. Referans(by reference) D. Değer(by value)
(10)	evaluation stops once the truth value of a Boolean expression is known.) A. En iyilenmiş(Optimized) B. Uygun sıralı(Applicative order) C. Kısa devre(Short-
<i>(</i>)	circuit) D. Kestirimci(Predictive)
(11)	(2P)dildeki bütün programlar için bir ilk anlam verir fakat yeniden de tanımlanabilir. (have been given an initial meaning for all programs in the language but are capable of being redefined.)
	A. Öntanımlı kimlik tanıtıcılar(Predefined identifiers) B. Global kalıp deyimler(Global literals) C. Anahtar kelimeler(Keywords) D. Sabitler(Constants)
(12)	(2P) Eğer bilgi çalışma zamanında kontrol ediliyorsa kontrol işleminedenir.(If information is maintained and checked at runtime, the checking is)
	A. çıkarımsal(inferential) B. dinamik(dynamic) C. statik(static) D. ima yollu(referential)
(13)	(2P)tamsayılar gibi saklanabilen niceliklerdir.(are any storable quantities, such as integers.)
	A. Veri(Data) B. Kimlik tanıtıcılar(Identifiers) C. Konumlar(Locations) D. Değerler(Values)
(14)	(2P)ortamda tüm bellek tahsisleri yükleme anında gerçekleştirilebilir ve tüm değişkenlerin konumları programın icrası süresince sabittir.(In $a(n)$ environment, all memory allocation can be performed at load time, and the location of all variables are fixed for the duration of program execution.)
	A. global B. evrensel(universal) C. tamamıyla statik(fully static) D. dinamik(dynamic)
(15)	(2P) Tip bildirimisürecidir.(Type declaration is the process of)
	A. veri tiplerini kimlik tanıtıcılarla ilişkilendirme(associating data types to identifiers) B. tip kurucularını oluşturma(creating type constructors) C. yeni veri tiplerinin çıkarımı(inferring new data types) D. yeni veri tiplerini isimlendirme(naming new data types)

Sınav Süresi: 80dk 2 / 6 Başarılar

(10)	(Languages without static type systems are usually calledlanguages.)
	A. güçlü tipli(strongly typed) B. zayıf tipli(weakly typed) C. ters tipli(reverse typed) D. tipsiz(untyped)
(17)	(2P) Postfix ve prefix biçimdeki ifadelerin avantajı(The advantage of postfix and prefix forms for expressions is that)
	A. hangi işlemin hangi sırada yapılacağına karar vermek için parantezlere ihtiyaç duymamasıdır.(they do not require parentheses to express the order in which operators are applied) B. İşlemlerin birleşmesi için katı kurallar uygulamasıdır.(they follow strict rules that define associativity of operators) C. tekli işleçlere izin vermemeleridir.(they do not allow unary operators) D. işlem önceliği için katı kurallar izlemesidir(they follow strict rules of operator precedence)
(18)	(2P)bir prosedür bloğundaki yerel değişkenler için ayrılan bellek alanına denir.(Theis the memory allocated for the local objects of a procedure block.)
	A. yığma bellek kaydı(heap record) B. aktivasyon kaydı(activation record) C. çağrı kaydı(call record) D. aktivasyon yığma belleği(activation heap)
(19)	(2P) Tipleri ifadelere tutturma süreci tipolarak adlandırılır.(The process of attaching types to expressions is called type) A. çıkarımı(inference) B. kontrolü(checking) C. oluşturma(construction) D. eşdeğerliği(equivalence)
(20)	(2P)bir kuralın kısımlarını birbirinden ayırt etmek için kullanılan sembollerdir.(are symbols used to distinguish between parts of a rule.) A. Meta semboller(Metasymbols) B. Kimlik tanıtıcılar(Identifiers) C. Ayırt ediciler(Distinguishers) D. Soyut karakterler(Abstract characters)
(21)	(2P)mevcut aktivasyon kaydının konumunu saklar.(Themaintains the location of the current activation record.)
	A. Yığıt işaretcisi(stack pointer) B. Ortam işaretcisi(environment pointer) C. Aktivasyon işaretcisi(activation pointer) D. Yığıt kaydedicisi(stack register)
(22)	(2P) Bir değişkenin değerindeki değişiklik bir komutun icrasının ötesinde etkili oluyorsa bunadenir.(When a change in the value of a variable persists beyond the execution of a statement, a(n)has occurred.) A. yan etki(side effect) B. bileşik değişiklik(compound change) C. hata(error) D. kalıcı etki(persistent effect)
(23)	(2P) Paylaşarak atamayoluyla çalışır.(Assignment by sharing works by) A. bellek adreslerinin kopyasını çıkartma(duplicating memory addresses) B. paylaşımlı belleğ erişme(accessing shared memory) C. değeri yeni bir konuma kopyalayama(copying the value to a new location) D. ilk değişkenin konumunu ikinci değişkene kopyalama(copying the location of the first variable to the second)
(24)	(2P) Java ve Smalltalk gibi nesneye dayalı programlama dillerindebaşka bir sınıf bildirimi içinde yer alması gerekmeyen tek bildirimdir.(In object-oriented languages such as Java and Smalltalk, theis the only declaration that does not itself need to be inside another class declaration.) A. dosya(file) B. paket(package) C. modül(module) D. sınıf(class)

Sınav Süresi: 80dk 3 / 6 Başarılar

- (25) (2P) Eğer kontrol istisnai durumun ilk ortaya çıktığı konuma tekrar dönüyorsa ____modeli kullanılmıştır.(If control resumes at the point where the exception was first raised, the ____model is being used.)
 - **A.** sürdürme(resumption) B. kefaret(redemption) C. sonlandırma(termination) D. kurtarma(recovery)
- 2. (10P) Parametre olarak iki liste alan ve bu listelerin elemanlarını tek bir listede birleştiren birlestir Haskell fonksiyonun yazınız. Fonksiyonun örnek kullanımı aşağıda verilmiştir.(Write birlestir Haskell function that takes 2 lists as parameters and combines each item on lists to a single list and returns it. Sample usage of the function is given below.)

```
*Main> birlestir [1,2,3,4] [5,6]
[1,5,2,6,3,4]

*Main> birlestir [1,2] [3,4,5,6,7]
[1,3,2,4,5,6,7]

*Main> birlestir "ab" "cdefg"

"acbdefg"

birlestir x [] = x
birlestir [] y = y
birlestir (x:xs) (y:ys) = x:y:(birlestir xs ys)
```

3. (10P) Bir listedeki negatif sayıları silen del_negative fonksiyonunu Prolog dilinde yazınız. del_negative fonksiyonunun örnek kullanımı aşağıda verilmiştir.(Write the del_negative function that removes negative elements from the list(first parameter) and puts the rest to the second list(second parameter). Sample usage of the function is given below.)

```
del_negative(Liste, YeniListe).
?- del_negative([-3, 4, 5, 6, -2, 7, 6, -10], Y).
Y = [4, 5, 6, 7, 6] .
```

```
del_negative([],[]).
del_negative([B|K], YL) :- B<0, del_negative(K, YL).
del_negative([B|K], [B|YL]) :- B>=0, del_negative(K, YL).
```

4. (10P) Elimizde int x[10]; int y[10]; dizilerinin olduğunu düşünelim. x = y atama işlemi C dilinde neden derlenmez? Atama işlemi çalışacak şekilde bildirimler düzenlenebilir mi? Gösteriniz. (Suppose that we have two C arrays: int x[10]; int y[10]; Why won't the assignment x = y compile in C? Can the declarations be fixed so the assignment will work?)

Atama işlemi derlenmez çünkü C dizileri sabit olan ve yeniden değer atanamayan işaretçiler olarak değerlendirir. İşaretcinin gösterdiği konum yığıtta otomatik olarak tahsis edilir. Bildirimleri düzeltmenin bir çok yolu vardır. Bunlardan birisi aşağıdaki gibidir.

```
int *x;
int y[10];
x = y; /* artik derlenir */
x[2] = 17; /* x dizi olarak değerlendirilebilir */
```

Bu durumda başka bir değer atanana kadar x, y'nin takma adı olur(alias).

5. Aşağıdaki C fonksiyonu ile VE(&&) işleminin kısa devre değerlendirme sürümü yazılmak istenmektedir.(Suppose that we were to try to write a short-circuit version of and in C as the following function:)

```
int and (int a, int b){
  return a ? b : 0
}
```

(a) (5P) Bu fonksiyon neden beklendiği gibi çalışmaz? and(0, 1 / 0); ile 0 && 1/0 işlemlerini düşünerek farkı belirtiniz. (Why doesn't this work? State the difference of and(0, 1 / 0); and 0 && 1/0)

Bu işlem çalışmaz çünkü C dilinde parametreler fonksiyona gönderilmeden önce değerlendirilir. Bu nedenle kısa devre değerlendirme yapılamaz ve and(0, 1 / 0); hata verir.

(b) (5P) Normal sıralı değerlendirme kullanılsaydı çalışır mıydı? Açıklayınız.(Would it work if normal order evaluation were used? Why?)

Normal sıralı değerlendirme kullanılsaydı fonksiyon beklendiği şekilde çalışırdı. a ve b ifadelerinin değerlendirilmesi gecikmeli olarak gerçekleşirdi ve b ifadesinin değerlendirilmesi için a ifadesinin değeri sıfırdan farklı olması gerekirdi.

6. Aşağıdaki C sözdizimine uygun olarak yazılan programın çıktılarını belirtilen parametre gönderme yöntemlerine göre yazınız. (Give the output of the following program (written in C syntax) using the four parameter-passing methods below:)

(a) (2P) Değer olarak gönderme(pass by value)

```
1 1
```

(b) (2P) Referans olarak gönderme(pass by reference)

```
3 1
```

(c) (3P) Değer-sonucu olarak gönderme(pass by value-result)

```
2 1
```

(d) (3P) İsim olarak gönderme(pass by name)

```
2 2
```