

## Pamukkale Üniversitesi Bilgisayar Mu"hendisli"gi Programlama Dilleri D"onem Sonu Sınavı A grubu Cevap Ka gıdı (17.05.2017)



Ö	grenci Numarası :	Adı S	Soyadı:

Sınav ,coktan se,cmeli ve klasik olmak u zere iki kısımdan olu,smaktadır. Çoktan se,cmeli kısmın cevapları optik okuyucuya uygun cevap ka gitlari u zerine i saretlenecektir. İlk 30dk sonunda optik cevap ka gitları toplanacaktır. Kalan klasik soruları bu su'reden sonra cevaplayabilirsiniz. Grubunuzu i saretlemeyi unutmayınız!

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

			Not									
1.		(2P)teral.) A. Statik			-							name for ) D. Sem-
	bolik(symbolic)											
(2) (2P) Bir gramerba glamdan ba gımsız olarak du su nu lu (A gran to be context-free if)												
	A.her bir nonterminal nerede yer aldığına bakmaksızın sağtarafında hangi bir se,cenek ile yer deği,stirebiliyorsa(each nonterminal can be by any right-hand side choice, no matter where it appears) terminal nerede yer aldığına bakmaksızın sağtarafındaki herhangi bir se,cenek deği,stirebiliyorsa(each terminal can be replaced by any right-hand side choice where it appears) C. i,cerik metinleri gramer kurallarının sol kısmında yer									can be se,cenekile e choice, n	replaced 3. her bir e yer	
		aliyorsa(context strings appear on the left-hand sides of grammar rules) D. gramer aynı zamanda dilin anlamsallı gını da ifade ediyorsa(the grammar also expresses the semantics of the language										
(3) (2P) Bir prosedu"r ¸ca gırıcı ortamı ileyoluyla haberle¸sir.(A procedure communicates with its calling environment through)									edure			
		-			variables) B. payla sımlı bellek(shared memory) C. sabitler netreler(parameters)							
(4) (2P) Yı gıt c ozme i slemi bir istisnai durum olu stu gunda ve kontrol ger cekle sir. (Stack unwinding occurs when an exception is thrown a										l control i	s)	
		A.yı gıtta ba,ska bir konuma yerle,stirildi ginde(placed elsewhere on the stack) i,sleyici ararken bir u ste c,ıktı gında(exited back in search of a handler) yı gıttan yı gma belle ge ge,cti ginde(moved off the stack and onto the heap)  su rdu ru lemedi ginde (unable to resume)										C.
	(5)	(2P) Bir f	-	-					ak g¨oru	ı"lu"r.(In a fı	unction, t	he
		A.i¸sle¸cler( de gi¸skenl variables)	-			_		_		_	l de gi sken	iler(local
	(6)	(2P) A,sa` follow- ing	_		_			-	-	ı"nu"lemezî	?(Which of	the
Sina	ıv Su	A. bo,s a D. "ozgu"le "resi: 80dk	-	•	-		•	<b>/im(lite</b> 1 / 6	eral)	C. kimlik	tanıtıcı(i	dentifier)

(7)	d"onu",stu"ru"r.(During itsphase, a translator collects sequences of characters from the input program and forms them into tokens.)								
	A.u retme(generating) B. ayrı, stırma(parsing) C. tarama(scanning) D. analiz (analyzing)								
(8)	(2P)atama i¸slemlerinde tip doʻgruluʻgu i¸cin kullanılan terimdir.(is a term used for the type correctness of assignments.)  A.Geriye d'onu'k uyumluluk(Backwards compatibility) B. Deʻgeratama(Value assignment) C. Atama baʻglama(Assignment linking) D. Atama uyumluluʻgu(Assignment compatibility)								
(9)	) (2P)_olarak g'onderme giri,ste parametrenin de gerini kopyalar ve icra bitti ginde parametrenin son de gerini 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. De ger sonucu(by value-result) C. Referans(by reference) D. De ger(by value)								
(10)	(2P)de gerlendirme bir Bool ifadenin do gruluk de geri kesinle, sti ginde sonlanır.(evaluation stops once the truth value of a Boolean expression is known.)  A.En iyilenmi, s(Optimized) B. Uygun sıralı(Applicative order) C. Kısa devre(Short-circuit) D. Kestirimci(Predictive)								
(11)	(2P)dildeki buʿtuʿn programlar i cin 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.)  AÖntanımlı kimlik tanıtıcılar(Predefined identifiers) B. Global kalıp deyim-ler(Global literals) C. Anahtar kelimeler(Keywords) D. Sabitler(Constants)								
(12)	(2P) E ger bilgi calışma zamanında kontrol ediliyorsa kontrol i slemine denir. (If information is maintained and checked at runtime, the checking is								
(13)	(2P)tamsayılar gibi saklanabilen niceliklerdir.(are any storable quantities, such as integers.)  A. Veri(Data) B. Kimlik tanıtıcılar(Identifiers) C. Konumlar(Locations) D. De gerler(Values)								
(14)	(2P)ortamda tu'm bellek tahsisleri yu'kleme anında gerc_ekle_stirilebilir ve tu'm de gi_skenlerin konumları programın icrası su'resince sabittir.(In a(n) environment, all memory al- location 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 bildirimisu"recidir.(Type declaration is the process of)  A. veri tiplerini kimlik tanıtıcılarla ili,skilendirme(associating data types to identifiers)  B.tip kurucularını olu,sturma(creating type constructors) C. yeni veri tiplerinin ,cıkarımı(inferring new data types)  D. yeni veri tiplerini isimlendirme(naming new data types)								

(16)	(2P) Statik tip sistemine sahip olmayan diller genellikle_diller olarak adlandırılır. (Languages without static type systems are usually called_languages.)
	Agu du tipli(strongly typed) B. zayıf tipli(weakly typed) C. ters tipli(reverse typed) D. tipsiz(untyped)
(17)	(2P) Postfix ve prefix bi_cimdeki ifadelerin avantajı(The advantage of postfix and prefix forms for expressions is that)
	A.hangi iˌslemin hangi sırada yapılaca gına karar vermek iˌcin parantezlere ihtiyaˌc duymamasıdır.(they do not require parentheses to express the order in which operators are applied) B. Iˌslemlerin birleˌsmesi iˌcin katı kurallar uygula-masıdır.(they follow strict rules that define associativity of operators) C. tekli iˌsleˌclere izin vermemeleridir.(they do not allow unary operators) D. iˌslem "onceli gi iˌcin katı kurallar izlemesidir(they follow strict rules of operator precedence)
(18)	(2P)bir prosedu"r blo gundaki yerel de gi skenler i cin ayrılan bellek alanına denir. (The is the memory allocated for the local objects of a procedure block.)
	A. yı ğma bellek kaydı(heap record)  B. aktivasyon kaydı(activation record)  C. "ca ğn kaydı(call record)  D. aktivasyon yı ğma belle ği(activation heap)
(19)	(2P) Tipleri ifadelere tutturma surreci tipolarak adlandırılır.(The process of attach- ing types to expressions is called type)
	Acıkarımı(inference) B. kontrolu"(checking) C. olu_sturma(construction)  D. e_sde gerli gi(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 loca- tion of the current activation record.)
	A. Yı gıt i saretcisi(stack pointer)  B. Ortam i saretcisi(environment pointer)  C. Aktivasyon i saretcisi(activation pointer)  D. Yı gıt kaydedicisi(stack register)
(22)	(2P) Bir de gi skenin de gerindeki de gi siklik bir komutun icrasının "otesinde 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. bile sik de gi siklik(compound change) C. hata(error) D. kalıcı etki(persistent effect)
(23)	(2P) Payla,sarak atamayoluyla ,calı,sır.(Assignment by sharing works by)  A.bellek adreslerinin kopyasını ,cıkartma(duplicating memory addresses) B. payla,sımlı belle g eri,sme(accessing shared memory) C. de geri yeni bir konuma kopyalayama(copying the value to a new location) D. ilk de gi,skenin konumunu ikinci de gi,skene kopyalama(copying the location of the first variable to the second)
(24)	(2P) Java ve Smalltalk gibi nesneye dayalı programlama dillerindeba,ska bir sınıf bildirimi i,cinde 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. modu"l(module) D. sınıf(class)

- (25) (2P) Eğer kontrol istisnai durumun ilk ortaya çıktığı konuma tekrar dönüyorsa modeli kullanılmı stır. (If control resumes at the point where the exception was first raised, the model is being used.)
  - A. su"rdu"rme(resumption) B. kefaret(redemption) C. sonlandirma(termination)
  - D. kurtarma(recovery)
- 2. (10P) Parametre olarak iki liste alan ve bu listelerin elemanlarını tek bir listede birle stiren birlestir Haskell fonksiyonunu yazınız. Fonksiyonun "ornek kullanımı a sa gıda verilmi stir. (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 "ornek kullanımı a,sa gida verilmi,stir.(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).</pre>
del_negative([B|K], [B|YL]) :- B>=0, del_negative(K, YL).
```

4/6 Sınav Su"resi: 80dk Ba sarılar 4. (10P) Elimizde int x[10]; int y[10]; dizilerinin oldu gunu du su nelim. x = y atama i,slemi C dilinde neden derlenmez? Atama i,slemi calı,sacak sekilde bildirimler du zenlenebilir mi? G osteriniz. (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 i,slemi derlenmez ˌcuˈnkuˈ C dizileri sabit olan ve yeniden de ger atanamayan i,saret,ciler olarak de gerlendirir. I ˌsaretcinin g osterdi gi konum yı gıtta otomatik olarak tahsis edilir. Bildirimleri du zeltmenin bir c,okyolu vardır. Bunlardan birisi a,sa gıdaki gibidir.

```
int *x;
int y[10];
x = y; /* artık derlenir */
x[2] = 17; /* x dizi olarak de gerlendirilebilir */
```

Bu durumda baska bir de geratanana kadar x, y'nin takma adı olur(alias).

5. A,sa gıdaki C fonksiyonu ile VE(&&) i,sleminin kısa devre de gerlendirme su ru mu 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 beklendi gi gibi c alı, smaz? and (0, 1/0); ile 0 & 1/0 i slemlerini du su nerekfarkı belirtiniz. (Why doesn't this work? State the difference of and (0, 1/0); and 0 & 1/0)

Bu i¸slem ¸calı¸smaz çuʻnkuʻC dilinde parametreler fonksiyona gʻʻonderilmeden ʻʻoncede ʻğerlendirilir. Bu nedenle kısa devre de ʻgerlendirme yapılamaz ve and(0, 1 / 0); hata verir.

(b) (5P) Normal sıralı de gerlendirme kullanılsaydı c¸alı¸sır mıydı? A¸cıklayınız.(Would it work if normal order evaluation were used? Why?)

Normal sıralı de gerlendirme kullanılsaydı fonksiyon beklendi gi 'sekilde 'calı'sırdı. a ve b ifadelerinin de gerlendirilmesi gecikmeli olarak gerc'ekle'sirdi ve b ifadesinin de gerlendirilmesi i,cin a ifadesinin de geri sıfırdan farklı olması gerekirdi.

6. A¸sa gıdaki C s ozdizimine uygun olarak yazılan programın c¸ıktılarını belirtilen parametre g onderme y ontemlerine g oreyazınız. (Give the output of the following program (written in C syntax) using the four parameter-passing methods below:)

(a) (2P) De ger olarak gonderme(pass by value)

```
11
```

(b) (2P) Referans olarak g"onderme(pass by reference)

```
3 1
```

(c) (3P) De ger-sonucu olarak g onderme(pass by value-result)

```
2 1
```

(d) (3P) I sim olarak g"onderme(pass by name)

```
2 2
```