Programlama Dillerinin Prensipleri

Hafta 13 - Eş Zamanlı Programlama

Dr. Öğr. Üyesi M. Fatih ADAK

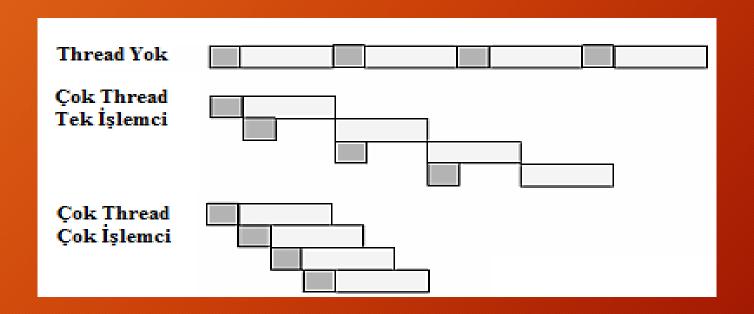
İçerik

- Tanım
- Öncelik Grafları
- Eşzamanlık Şartları
- Fork ve Join Yapıları
- Parbegin ve Parend Yapıları
- Programlama Dillerinde Eş Zamanlılığın Gerçekleştirimi
- İşlem Durumları
- İşlem Grafları
- Kritik Bölge
- Semaforlar

Tanım

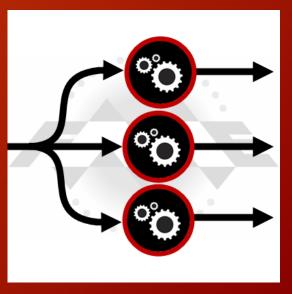
- Programlama dillerindeki eş zamanlılık kavramı ile bilgisayar donanımındaki paralel çalışma birbirinden bağımsız kavramlardır.
- Programlama dillerinde eş zamanlılık belli kavramlar kullanılarak gerçekleştirilebilir.
- Amaç programın hesaplama hızını arttırıp verimi yükseltmektir.
- Bir programda eş zamanlılık <u>kullanılmamışsa</u> varsayılan olarak bir thread o programı yürütecektir.

Donanımsal Paralellik



Eş Zamanlılık Türleri

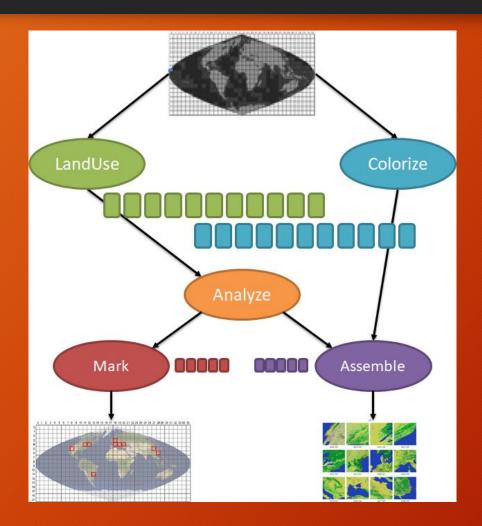
- Program içerisindeki eş zamanlılık 4 farklı şekilde gerçekleşebilir.
 - Makine komutu düzeyinde: 2 veya daha fazla makine komutunun paralel çalıştırılması
 - Program kod satırı düzeyinde: 2 veya daha fazla program kod satırının paralel çalıştırılması
 - Birim seviyesinde: 2 veya daha fazla fonksiyonun paralel çalıştırılması
 - Program seviyesinde: 2 veya daha fazla programın paralel çalıştırılması



Programlama Dillerinde Gerçekleştirimi

- Bazı dillerde kütüphaneler yardımıyla gerçekleştirilir.
 - Örnek: OpenMP C/C++ ve Fortran
- Diğer bazı diller bunu kendi içerisinde sağlayabilir.
- Bu şekilde ilk destek PL/I programlama dili ile başlamıştır.
- Daha sonra bunu, Ada95, Java, C#, Python ve Ruby takip etmiştir.

Python Paralelleştirme Örneği

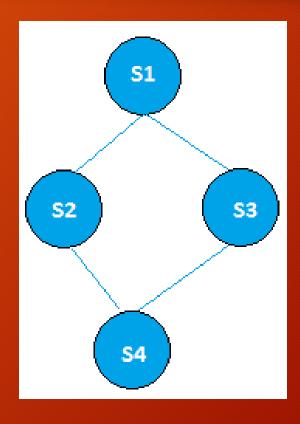


Öncelik Grafları

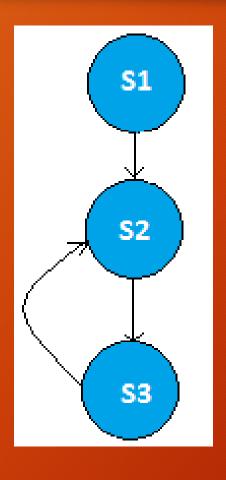
- Bağımlı ve bağımsız değişkenlerin tespit edilip hangi işlerin eş zamanlı çalıştırılabileceği belirlenir.
- Bir öncelik grafı hangi işlemlerin eş zamanlı hangi işlemlerin seri olarak çalıştırılması gerekeceğini gösterir.
- Hangi işlemlerin hangi işlemleri bekleyeceği görülebilir.

Öncelik Grafları

- S2 ve S3 çalıştırılabilmesi için S1 ifadesi işlemini bitirmelidir.
- S2 ve S3 eş zamanlı çalıştırılabilir.
- S4 çalışabilmesi için hem S2 hem de S3 işlemini bitirmelidir.



Hatalı Öncelik Grafı



Eşzamanlık Şartları

$$R(Si) = \{a1, a2, ..., an\}$$
: Si için "oku" kümesi.

S1 ve S2 eşzamanlı çalışması için aşağıdaki 3 şart gerçekleşmelidir.

- R(S1) ∩ W(S2)= {}
- 2. $W(S1) \cap R(S2) = \{\}$
- 3. $W(S1) \cap W(S2) = \{\}$

Eşzamanlık Şartları

$$S1 a := x + y;$$

S2
$$b:=z+1$$
;

$$R(S1)=\{x, y\}$$

$$R(S2)=\{z\}$$

$$R(S3) = \{a, b\}$$

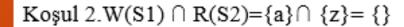
$$W(S1)=\{a\}$$

$$W(S2)=\{b\}$$

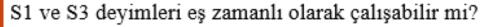
$$W(S3) = \{c\}$$

S1 ve S2 deyimleri eş zamanlı olarak çalışabilir mi?

Koşul 1.R(S1)
$$\cap$$
 W(S2)= {x,y} \cap {b}={}



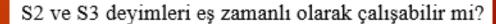
Koşul 3.W(S1)
$$\cap$$
 W(S2)={a} \cap {b}= {}



Koşul 1.R(S1)
$$\cap$$
 W(S3)= {x,y} \cap {c}={}

Koşul 2.W(S1)
$$\cap$$
 R(S3)={a} \cap {a,b}= {a}

Koşul 3.W(S1)
$$\cap$$
 W(S3)={a} \cap {c}= {}



Koşul 1.R(S2)
$$\cap$$
 W(S3)= {z} \cap {c}={}

Koşul 2.W(S2)
$$\cap$$
 R(S3)={b} \cap {a,b}= {b}

Koşul 3.W(S2)
$$\cap$$
 W(S3)={b} \cap {c}= {}

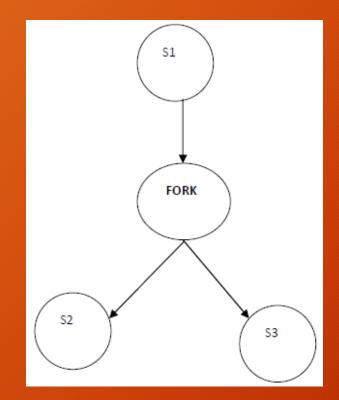


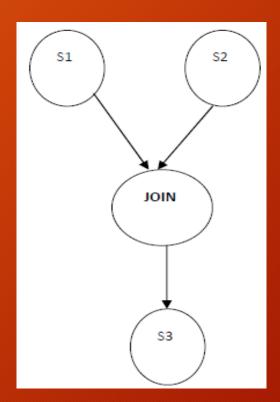




Fork ve Join Yapıları

• Eş zamanlılığı tanımlayan ilk programlama dili notasyonlarından biridir.





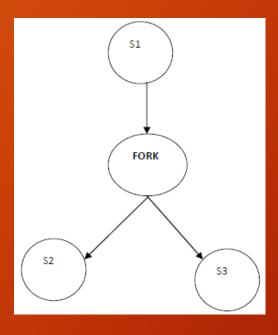
Fork Yapısı

• İki eş zamanlı eşleme üretir.

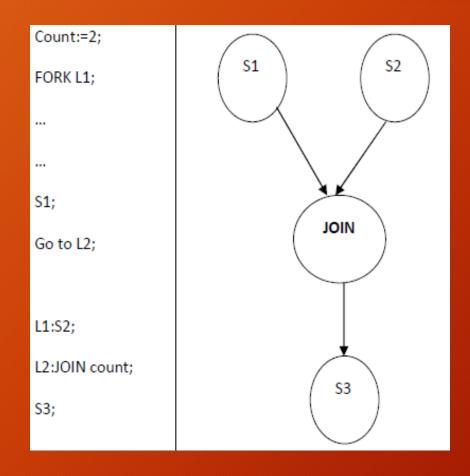
S1; FORK L S2;

•••

... L:S3;

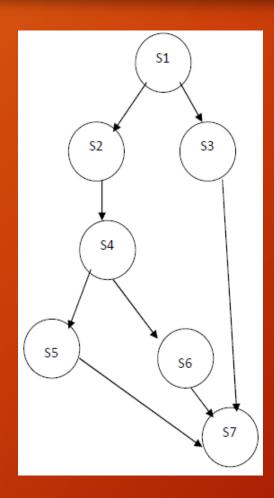


Join Yapısı

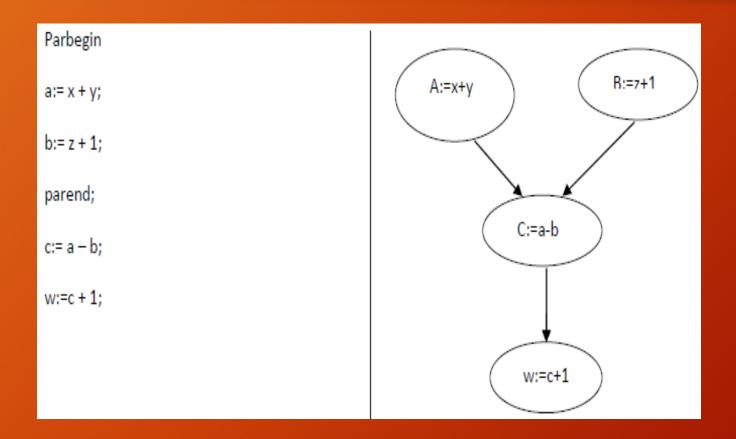


Fork Join Örneği

```
S1
Count:=3;
FORK L1;
S2;
S4;
FORK L2;
S5;
Goto L3;
L2:S6;
Goto L3;
L1:S3;
L3: JOIN count;
S7;
```

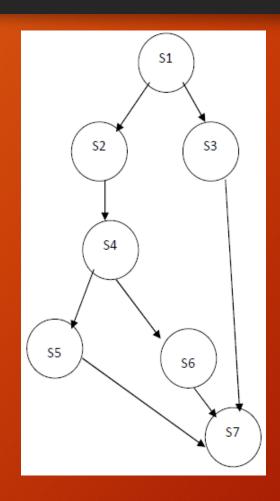


Parbegin ve Parend Yapıları

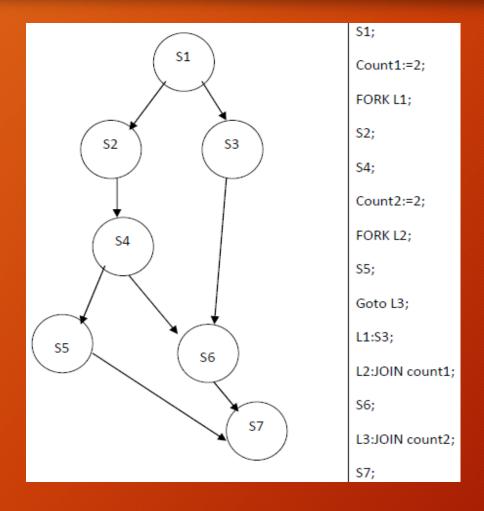


Parbegin ve Parend Yapıları

```
S1;
Parbegin
S3;
Begin
S2;
S4;
Parbegin
S5;
S6;
Parend;
End;
Parend;
S7;
```



Fork Join ile Yapılıp Parbegin Parend ile Yapılamayan Örnek



Fonksiyonel Dillerde Eş Zamanlılık

Multi-LISP

- 1985 Yılında tanıtılan bu dil program parçalarının eş zamanlı çalışmasına izin veriyordu.
- pcall yapısı ile bu gerçekleştiriliyordu.



 pcall ile çağrılması x, y ve z parametrelerinin eş zamanlı çalışmasını sağlayacaktır. x y ve z parametreleri yine bir fonksiyon olabilir bu durumda bu fonksiyonlar eş zamanlı çalıştırılır.

Thread Yield Metodu

- yield metodu geçici olarak diğer threadlere zaman verir.
- Thread.yield(); şeklinde kullanılır.
- O satıra gelen her thread bu komutu uygulayacaktır.

Thread Sleep Metodu

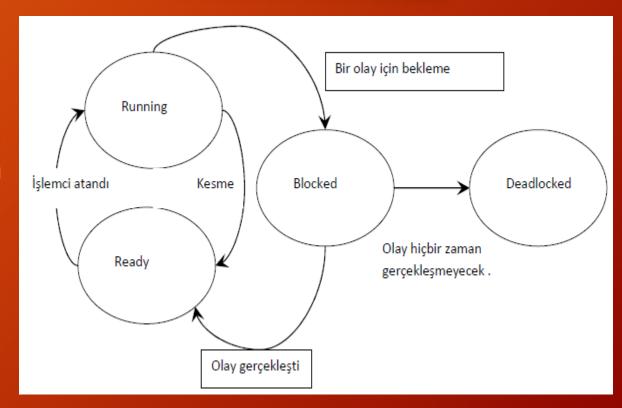
- Belirtilen süre boyunca thread uykuya geçer.
- Bu tepki süresinin uzun olduğu bazı durumlarda zorunlu olarak kullanılabilmektedir.
- Thread.sleep(1); 1 milisaniye uykuya geçirir.
- Java dilinde sleep metodu yakalanması zorunlu bir hata fırlatma durumu olduğu için try catch bloklarında kullanımı zorunludur.

Sleep ve Yield Metotları

- Bu metotların kullanımı için eş zamanlılık şart değildir.
- Programa atanan varsayılan thread bu komutlara denk geldiğinde işleyişi uygular.

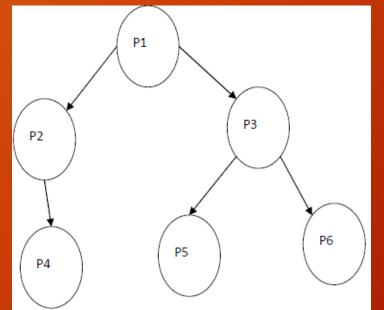
İşlem Durumları

- Running: Komutlar işletiliyor.
- Blocked: Sistem bazı durumlar için bekletiliyor.
- Ready: İşlem bir işlemciye atanmak için hazır durumda bekletiliyor.
- Deadlock: İşlem hiç bir zaman gerçekleşmeyecek olayları bekliyor.



İşlem Grafları

- Bir işlem grafı düğümleri işlemlere karşılık gelen yönlendirilmiş köklü bir graftır.
- P_i düğümünden P_j düğümüne gelen ok işareti P_i'nin P_j'yi oluşturduğunu ifade eder.



Kritik Bölge

- Birlikte çalışan n adet işlemden {P1, P2, ...,Pn} oluşan bir sistem olduğu düşünülürse.
- Her bir işlem ortak değişkenleri okuyan bir tabloyu güncelleyen, bir dosyayı yazan vb. işlemleri içerebilir.
- Bu bölümlere kritik bölge ismi verilir.
- Bu bölgelere aynı anda sadece bir thread girmelidir.

Kritik Bölgenin Yapısı

Entry Kritik Bölge exit Kalan

Kritik Bölge Gerçekleştirimi için Yaklaşımlar

Örnek Algoritma 1

Repeat While turn <> i do skip; Kritik Bölge Turn=i; Kalan Until false;

Analiz:

- Algoritma hangi işlemin kritik bölgesine girmesine izin verdiğini hatırlar
- İşlemin hangi aşamada olduğunu hatırlayamaz.

Kritik Bölge Gerçekleştirimi için Yaklaşımlar

Örnek Algoritma 2

Repeat While flag[j] do skip; Flag[i]=true; Kritik Bölge Flag[i]:=False; Kalan Until false:

Analiz:

- Algoritma hangi işlemin kritik bölgesine girmesine izin verdiğini hatırlar
- İşlemin hangi aşamada olduğunu hatırlar.
- Fakat bir dizi kontrol edildiği için aynı anda birden fazla thread'in kritik bölgeye girme ihtimali vardır.

Kritik Bölge Gerçekleştirimi için Yaklaşımlar

Örnek Algoritma 3

```
Repeat
flag[i]:=true;
turn:=i;
 While (flag[j] and turn=j)do skip;
Kritik Bölge
 Flag[i]:=False;
  Kalan
    Until false;
```

Analiz:

- Algoritma hangi işlemin kritik bölgesine girmesine izin verdiğini hatırlar
- İşlemin hangi aşamada olduğunu hatırlar.
- Birden fazla thread'in kritik bölgeye girmesine ihtimal yoktur.

Semaforlar

- Karşılıklı hariç bırakma (mutual exclusuion) problemi için yapılan çözümleri daha komplex problemler için genelleştirmek kolay değildir.
- Bu zorluğun üstesinden gelebilmek için semaforlar olarak adlandırılan bir senkronizasyon aracı kullanılabilir.

Semaforlar

Repeat

P(Multex)

Kritik Bölge

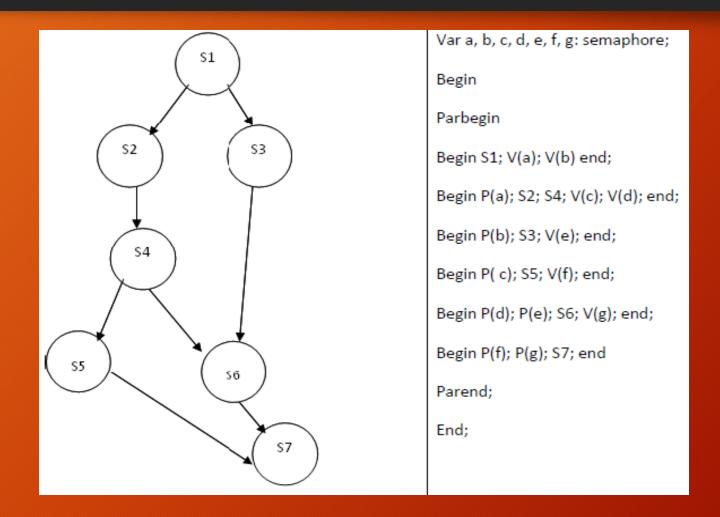
V(Multex)

Kalan

Until false;

S1;	P1 işlemine konulur.
V(synch);	
P(synch);	P2 işlemine konulur.
S2;	

Semaforların Örnek Üzerinde Kullanımı



Kaynaklar

- Yumusak N., Adak M.F. Programlama Dillerinin Prensipleri. 1. Baskı, Seçkin Yayıncılık, 2018
- Sebesta, Robert W. Concepts of programming languages.11 ed. Pearson Education Limited, 2016.
- Sethi, Ravi. *Programming languages: concepts and constructs*. Addison Wesley Longman Publishing Co., Inc., 1996.
- Watt, David A. *Programming language design concepts*. John Wiley & Sons, 2004.
- Malik, D. S., and Robert Burton. Java programming: guided learning with early objects. Course Technology Press, 2008.
- Waite, Mitchell, Stephen Prata, and Donald Martin. C primer plus. Sams, 1987.
- Hennessey, Wade L. Common Lisp. McGraw-Hill, Inc., 1989.
- Liang, Y. Daniel. Introduction to Java programming: brief version. pearson prentice hall, 2009.
- Yumusak N., Adak M.F. *C/C++ ile Veri Yapıları ve Çözümlü Uygulamalar*. 2. Baskı, Seçkin Yayıncılık, 2016