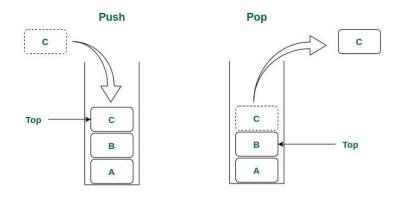
# BMB2006 VERİ YAPILARI

Doç. Dr. Murtaza CİCİOĞLU Bursa Uludağ Üniversitesi Bilgisayar Mühendisliği Bölümü

### Hafta 5: Stack

#### Amaç:

- Stack çalışma yapısı
- Stack kullanım alanları



**Stack Data Structure** 

#### Yol haritası:

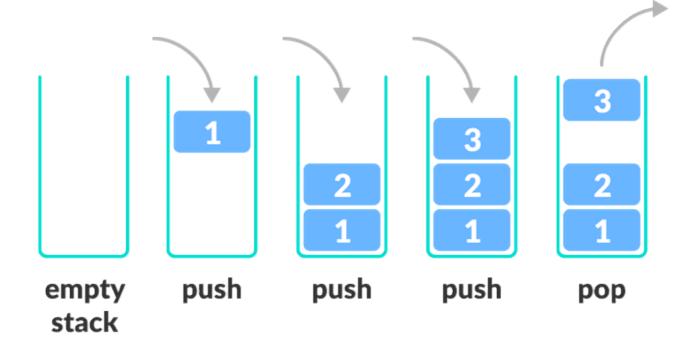
- Giriş
- Dizi ile Stack Tanımı
- Baglı Liste ile Stack Tanımı
- Infix, Postfix, & Prefix Gösterimleri

## Giriş

- Son giren ilk çıkar (Last In First Out-LIFO) veya İlk giren son çıkar (First-in-Last-out FILO) mantığıyla çalışır.
- Eleman ekleme çıkarmaların en üstten (top) yapıldığı veri yapısına yığıt (stack) adı verilir.
- Bir eleman ekleneceğinde yığıtın en üstüne konulur. Bir eleman çıkarılacağı zaman yığıtın en üstündeki eleman çıkarılır.
- Bu eleman da yığıttaki elemanlar içindeki en son eklenen elemandır. Bu nedenle yığıtlara LIFO (Last In First Out Son giren ilk çıkar) listesi de denilir.

# Giriş

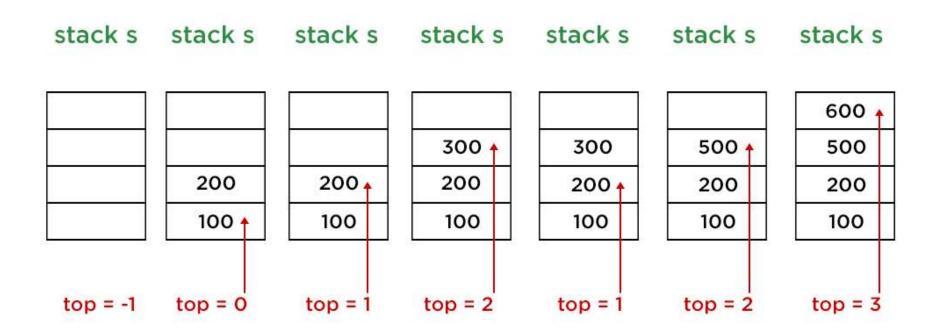
- Stack yapısını gerçekleştirmek için 2 yol vardır.
  - Dizi kullanmak
  - Bağlantılı liste kullanmak
- Stack İşlemleri
  - push(nesne)
  - pop()
  - top()
  - size()
  - isEmpty()



#### Kullanım alanları

- Yazılım uygulamalarındaki Undo işlemleri stack ile yapılır. Undo işlemi için LIFO yapısı kullanılır.
- Donanım uygulamaları için mikroişlemcilerde stack pointer
- Web browser'lardaki Back butonu (önceki sayfaya) stack kullanır. Burada da LIFO yapısı kullanılır.
- Matematiksel işlemlerdeki operatörler (+,\*,/,- gibi) ve operandlar için stack kullanılabilir.
- Yazım kontrolündeki parantezlerin kontrolünde stack kullanılabilir
- (A+B)-C\*(D+1)) → parantez kontrolü

 Bir stack gerçeklemenin en kolay yolu dizi kullanmaktır. Stack yapısı dizi üzerinde en fazla N tane eleman tutacak şekilde yapılabilir.



# Stack Kod Uygulaması

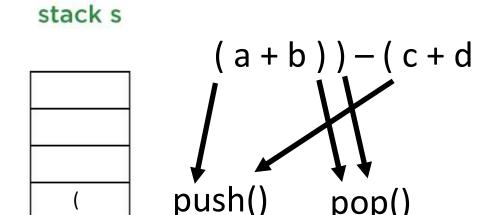
- Stack bağlı liste uygulaması (C dilinde)
- Stack dizi uygulaması (C dilinde)

## Stack ile problem çözümü

- Matematiksel ifadelerde iç içe yuvalanmış parantezlerin doğruluğunun kontrolü
- Kural 1: Eşit sayıda sağ ve sol parantez
- Kural 2: Bir sağ parantezden önce mutlaka bir sol parantez olmalı
- **■** (c+d)-(k-3/(c+x)
- (c+x)+d)\*(a+b)/(b+c)-2
- a-(3+(b\*(c+d)-(k-3)/(c+x)+d)\*(a+(b+c)-2)+5\*c)
- Bir değişken tanımlayıp parantez sayısına göre kontrol edebiliriz. Son değer 0 olmalı

## Stack ile problem çözümü

Değişken son eleman olarak 0 değerini aldı. Kurala uyuyor!



#### Infix Gösterimi

- Genellikle cebirsel işlemleri şu şekilde ifade ederiz: a + b
- Buna infix gösterim adı verilir, çünkü operatör ("+") ifade içindedir.
- Problem: Daha karmaşık cebirsel ifadelerde parantezlere ve öncelik kurallarına ihtiyaç duyulması.
- a + b \* c = (a + b) \* c?
- = a + (b \* c) ?

- Operatör Önde (Prefix): + a b
  - İşlem sağdan sola doğru ilerler. Öncelik (parantez) yoktur.
- Operatör Arada (Infix) : a + b
  - İşlem öncelik sırasına göre ve soldan sağa doğru ilerler.
- Operatör Sonda (Postfix) : a b +
  - İşlem soldan sağa doğru ilerler. Öncelik (parantez) yoktur.
- *i*++
- **+**+*i*
- **■**&p

- İşlem önceliği (büyükten küçüğe)
  - Parantez
  - Üs Alma
  - Çarpma /Bölme
  - Toplama/Çıkarma
- Parantezsiz ve aynı önceliğe sahip işlemcilerde soldan sağa doğu yapılır (üs hariç).
- Üs almada sağdan sola doğrudur. A-B+C'de öncelik (A-B)+C şeklindedir.
- A^B^C'de ise A^(B^C) şeklindedir. (parantezler öncelik belirtmek için konulmuştur)

- ■A+B\*C → postfix gösterimi ??
- •(A+B)\*C → postfix gösterimi ??
- •A\*B/C → postfix gösterimi ??

## Postfix

ab/c - de\* + ac\* - arka gösteriminin değerinin hesaplanması aşağıda gösterilmiştir.

$T_1 = a / b$	$T_1 c - de^* + ac^* -$
$T_2 = T_1 - c$	$T_2  de^* + ac^* -$
$T_3 = d * e$	$T_2 T_3 + ac* -$
$T_4 = T_2 + T_3$	$T_4$ a c * -
$T_5 = a * c$	$T_4$ $T_5$ -
$T_6 = T_4 - T_5$	$T_6$

■A^B\*C-D+E/F/(I-J) → postfix gösterimi ??

stack s

^

push()
pop()

 $■845+-493/+*2^3+$  postfix gösteriminin sonucu ??

stack s

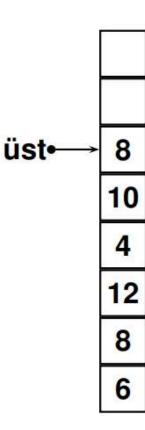
8

push()

pop()

Sabit dizi ile tanımlı bir stack ait elemanların tanımı

```
public class node{
    public int veri;
    public node(int veri) {
        this. veri = veri;
    }}
```



Tam sayılar içeren bir çıkının sabit dizi ile tanımı

```
public class stack{
    public int ust;
    public int boyut;
    public node[] dizi;
    public stack(int boyut) {
       this.boyut = boyut;
       dizi=new node[boyut];
       ust=-1;
```

```
node peek(){
    return dizi[ust];}
boolean dolu(){
if(ust == boyut-1)
      return true;
else
      return false;}
boolean bos(){
if(ust == -1)
      return true;
else
      return false;}
```

#### yeni bir eleman ekleme

# void push(node yeni){ if(!dolu()){ ust++; dizi[ust]=yeni; } 10 4 12 8 6

#### eleman silme

```
node pop(){
    if(!bos()){
        ust--;
        return dizi[ust+1];
    }
    return null;}

10
4
12
8
6
```

• Ekleme: O(1)

• Silme: O(1)

Sınırlamalar

- Yığının en üst sayısı önceden tanımlanmalıdır ve değiştirilemez.
- Dolu bir yığına yeni bir nesne eklemeye çalışmak istisnai durumlara sebep olabilir.

- Büyüyebilir Dizi Tabanlı Yığın Yaklaşımı
- push işlemi esnasında dizi dolu ise bir istisnai durum bildirimi geri dönmektense yığının tutulduğu dizi daha büyük bir dizi ile yer değiştirilir.
- Yeni dizi ne kadar büyüklükte olmalı?
  - Artımlı strateji: yığın büyüklüğü sabit bir c değeri kadar arttırılır.
  - İkiye katlama stratejisi: önceki dizi boyutu iki kat arttırılır
- Bağlı liste yapılarını kullanarak yığın işlemini gerçekleştirmek bu tür problemlerin önüne geçmede yararlı olur.

## Baglı Liste ile Stack Tanımı

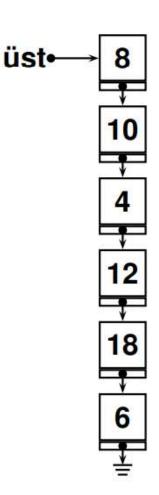
Tam sayılar içeren bir stack için bağlı liste ile tanımı

```
public class stack{
    node ust;

public stack() {
    ust=null;
    }
}
```

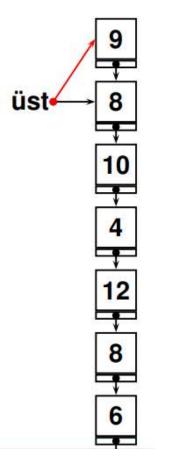
```
node peek(){
    return ust.veri;}

boolean bos(){
    if(ust == null)
        return true;
    else
        return false;}
```



## Baglı Liste ile Stack Tanımı

• eleman ekleme



```
void push(node yeni){
    yeni.ileri=ust;
    ust=yeni;
}
```

Ekleme: O(1) Silme: O(1) eleman silme

```
üst
        18
```

```
void pop(){
  node temp=ust;
  if(!bos())
     ust=ust.ileri;
  return temp;}
```