

# ساختمان داده ها

دانشگاه صنعتی نوشیروانی بابل

دکتر حسام عمران پور

طراحان اسلاید:

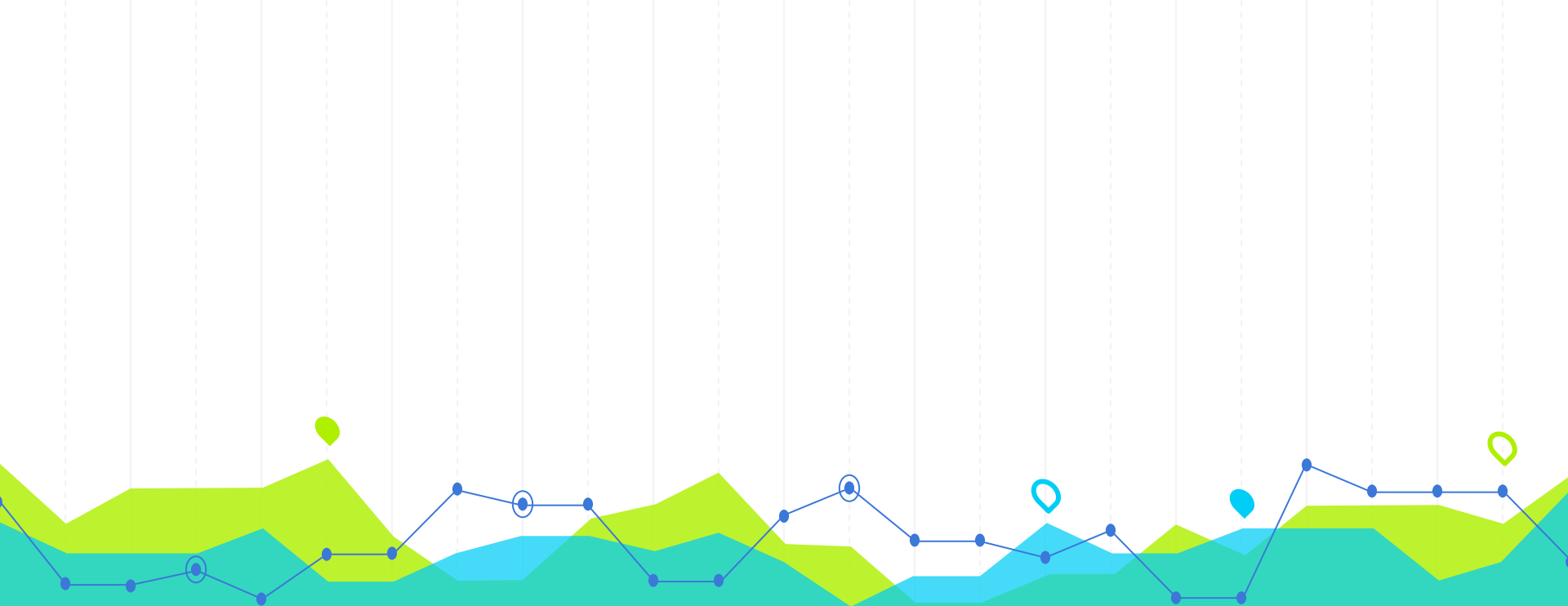
زهرا ریحانیان و دانیال علیزاده

حل تمرین:

علی باقری

لینک کانال تلگرام اطلاع رسانی و حل تمرین:

[t.me/ds\\_nit\\_4011](https://t.me/ds_nit_4011)



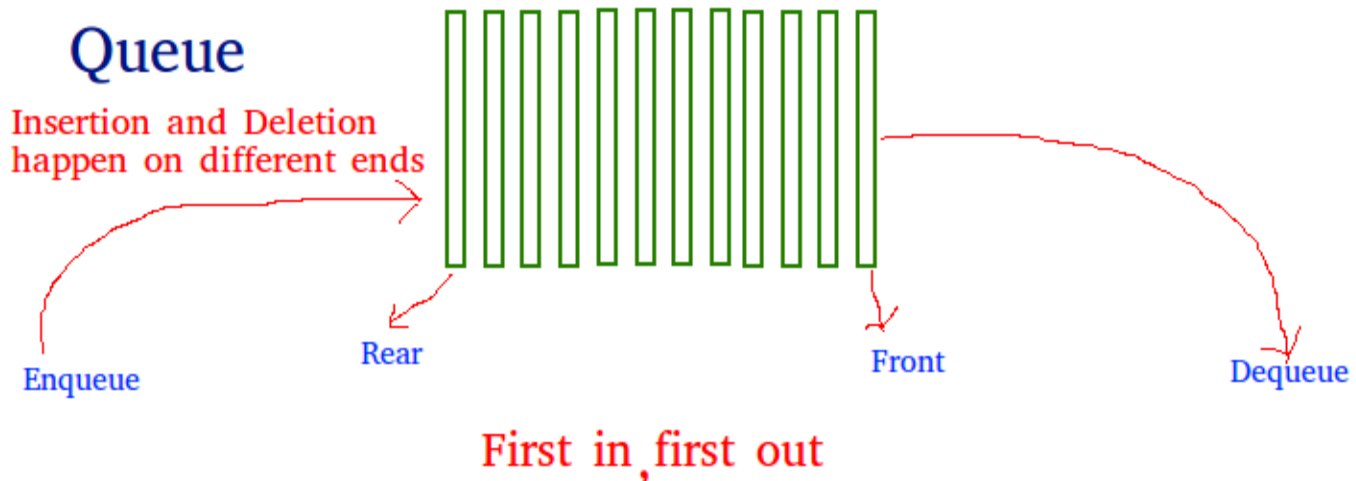
# فصل ۵ : صف (Queue)

# صف چیست ؟



## تعریف صف

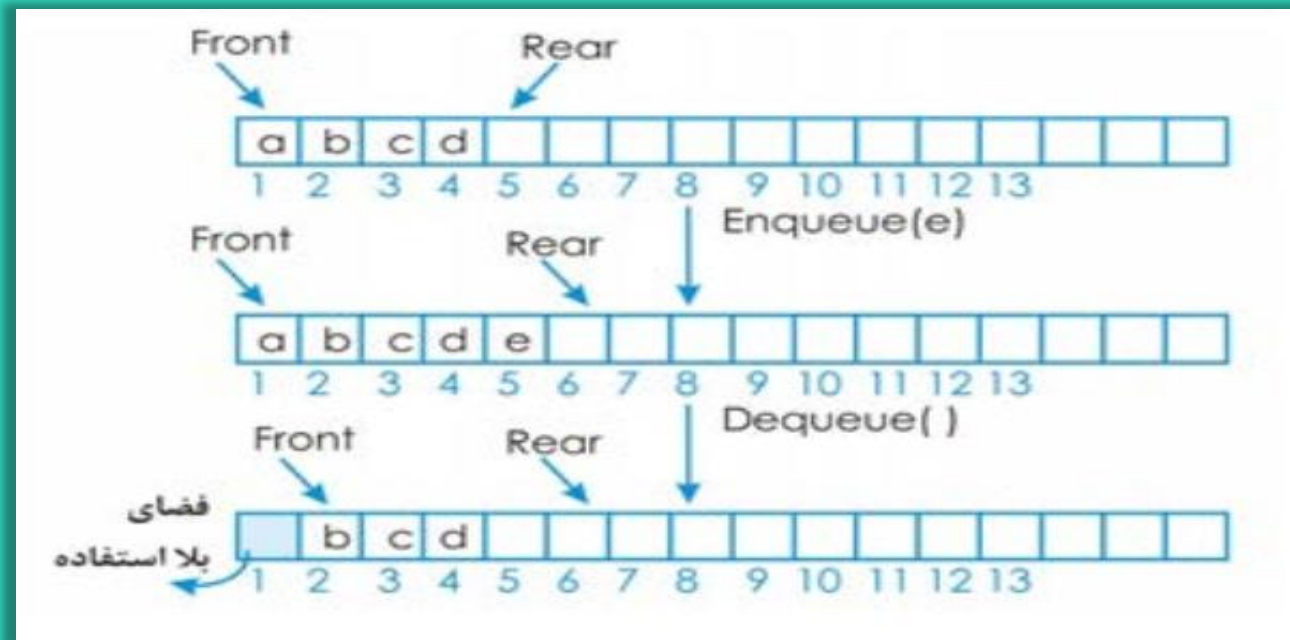
💡 یک لیست مرتب است که عناصر جدید به انتهای آن اضافه می شوند و از ابتدای آن می توانیم عناصر را حذف نماییم.



# ADT **توابع**

- **Enqueue(ref Q : Queue ; x : ElementType)**
- **Dequeue(ref Q : Queue):Element Type**
- **Create(ref Q : Queue)**
- **size(Q : Queue):integer**
- **Empty(Q : Queue):Boolean**
- **MakeNull(ref Q : Queue)**

# پیاده سازی صف با آرایه



# پیاده سازی صف با آرایه

```
Type Queue = Record
```

```
{
```

```
    Elements : ElementType [Max];
```

```
    Front, Rear: Position;
```

```
}
```

```
Type Position = integer;
```



# متغیر های معمول برای صف

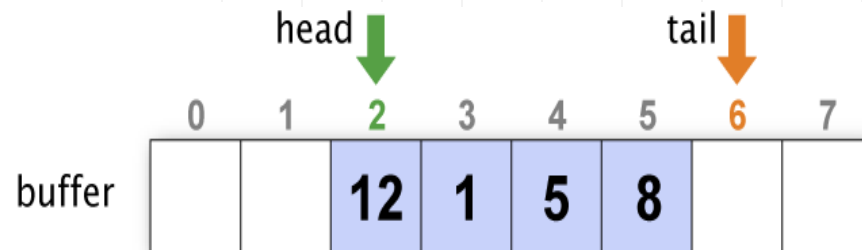
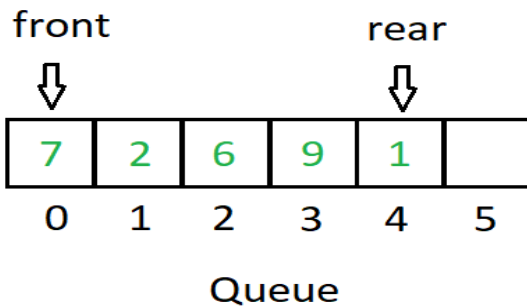
آدرس ابتدای صف

**Head - Front** ابتدای صف

۱- آدرس انتهای صف

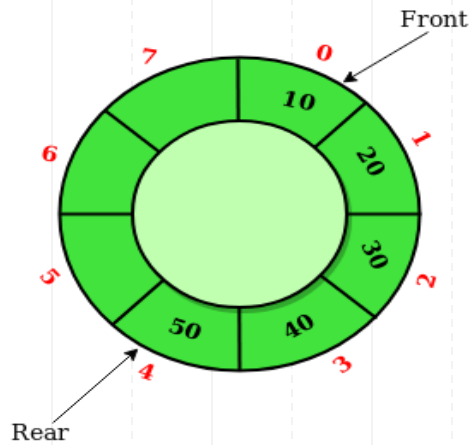
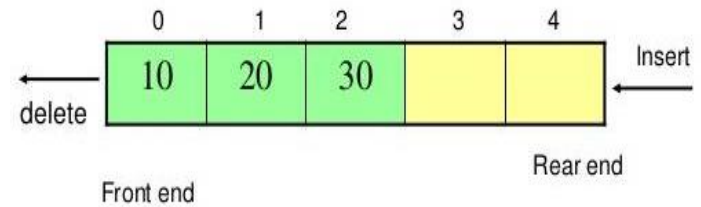
**Tail - Rear** انتهای صف

۲- آدرس یک عنصر بعد از انتهای صف





# انواع پیاده سازی های صف با آرایه



## ایراد روش خطی:

به عنوان مثال اگر حالت زیر رخ دهد  
یک سری فضای خالی ماقبل front وجود دارد اما در روش خطی با دادن این حالت  
دیگر امکان اضافه کردن عنصر وجود ندارد.

Queue is Full (Even three elements are deleted)



## برای حل مشکل مطرح شده ۲ راه وجود دارد




۱- در هر مرحله تمام داده ها را shift به چپ دهیم یا هر زمان به این حالت رسیدیم داده ها را با  $O(n)$  به چپ شیفت دهیم.



۲- از صف چرخشی استفاده کنیم.



## نکته

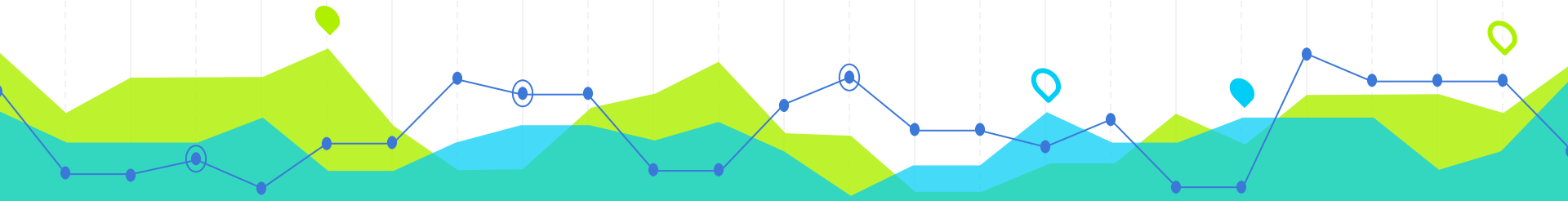
در برخی پیاده سازی ها، **Rear** به عنصر انتهای صف اشاره می کند ولی چنین طراحی از لحاظ تکنیکی مشکلاتی دارد که استفاده از آن پیشنهاد نمی شود. 

در نتیجه:

**Front** : عنصر اول

**Rear** : فضای خالی بعد از عنصر آخر

# پیاده سازی صف با آرایه به روش خطی



Enqueue Dequeue

```
Create (ref Q : Queue)
```

```
{
```

```
    Q.F = 1;
```

```
    Q.R = 1;
```

```
}
```

```
Size (Q : Queue):integer
```

```
{
```

```
    return Q.R - Q.F;
```

```
}
```

```
MakeNull (ref Q : Queue)
```

```
{
```

```
    Q.F = 1;
```

```
    Q.R = 1;
```

```
}
```

```
Empty (Q : Queue):Boolean
```

```
{
```

```
    if (Q.F == Q.R)
```

```
        return True;
```

```
    return False;
```

```
}
```

```
EnQueue (ref Q : Queue ; x : ElementType)
{
    if (Q.R == Max +1)
        Error ("over flow");
    else {
        Q.Elements[Q.R] = x;
        Q.R++;
    }
}
```

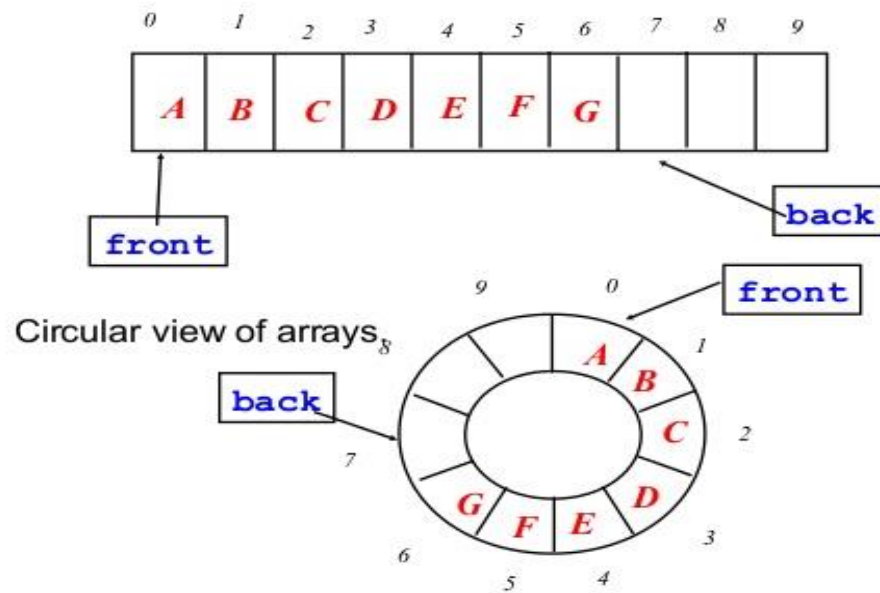


## Dequeue (ref Q): ElementType

```
{  
    if Empty(Q)  
        Error (“UnderFlow”);  
    else {  
        y = Q.Elements[Q.F];  
        Q.F ++;  
        return y;  
    }  
}
```

این طراحی، ساده ترین پیاده سازی برای صف بوده و ایراد اصلی آن **یکبار مصرف شدن فضاهای آرایه** است، یعنی با هر بار DEQUEUE یکی از خانه های آرایه برای همیشه بدون استفاده میشود. ولی همین طراحی با وجود ایراداتی که دارد به دلیل **سادگی و سرعت عملیات بالا**، در بسیاری از الگوریتمها مورد استفاده قرار می گیرد.

# پیاده سازی صف با آرایه حلقوی

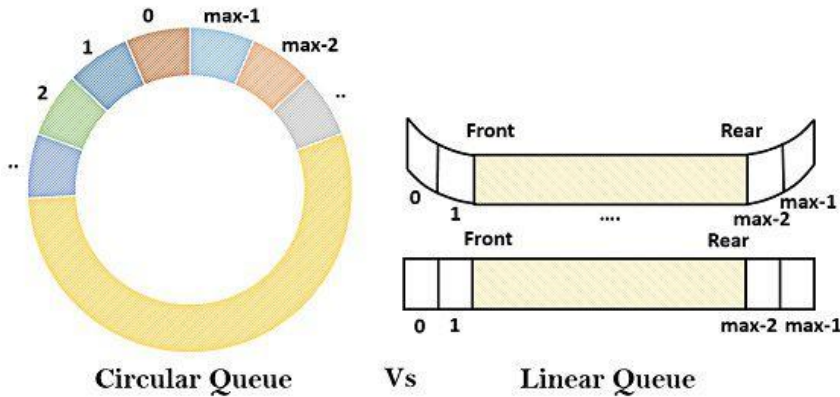


# پیاده سازی صف با آرایه حلقوی

در پیاده سازی صف با آرایه حلقوی، همه چیز مانند صف آرایه ای است، با این تفاوت که عناصر در آن به صورت چرخه ای قرار می گیرند.

در اینجا نیز Front و Rear به ترتیب به اولین عنصر و عنصر بعد از آخرین عنصر اشاره می کنند.

در این طراحی، خانه ای که Rear به آن اشاره می کند، باید همیشه خالی بماند. بنابراین، برای ذخیره سازی n عنصر در یک صف حلقوی، به آرایه ای با حداقل  $n + 1$  خانه ی حافظه نیاز است.

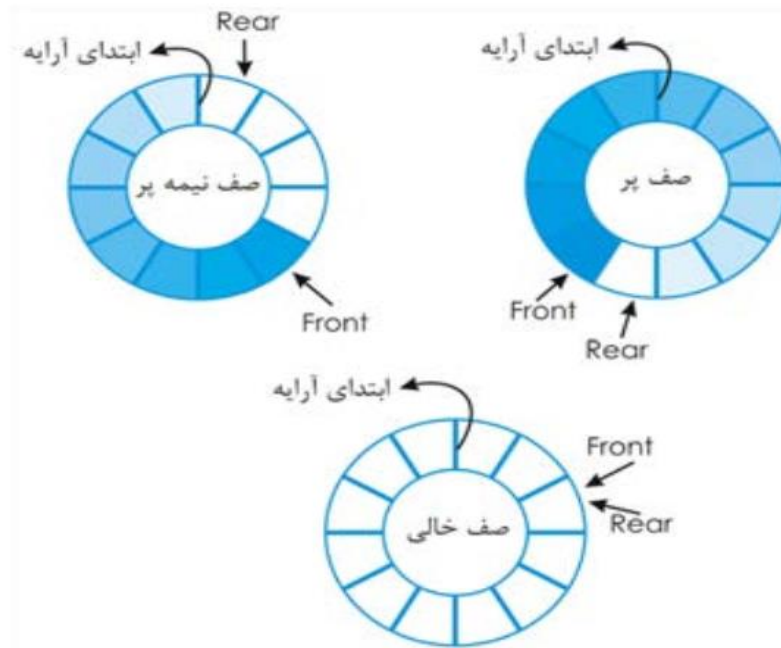


Circular Queue

Vs

Linear Queue

# انواع حالت های ممکن برای صف



```
Create (ref Q : Queue)
```

```
{
```

```
    Q.F = 1;
```

```
    Q.R = 1;
```

```
}
```

```
Size (Q : Queue) : integer
```

```
{
```

```
    return (Max + (Q.R - Q.F)) mod Max;
```

```
}
```

**Empty** (Q : Queue) : **boolean**

```
{  
    if Q.F == Q.R  
        return True;  
    return False;  
}
```

**makeNull** (ref Q : Queue)

```
{  
    Q.F = 1;  
    Q.R = 1;  
}
```

**Enqueue** (ref Q : Queue; x : **ElementType**)

```
{  
    if Size(Q) == Max + 1  
        Error (“overflow”);  
    Q.Elements[Q.R] = x;  
    Q.R = (Q.R mod Max) + 1;  
}
```



Enqueue (Q, 8)



**Dequeue** (ref Q : Queue) : **ElementType**

```
{  
    if Empty(Q)  
        Error("underflow")  
    x = Q.Elements[Q.F];  
    Q.F = (Q.F mod Max) + 1;  
    return x;  
}
```

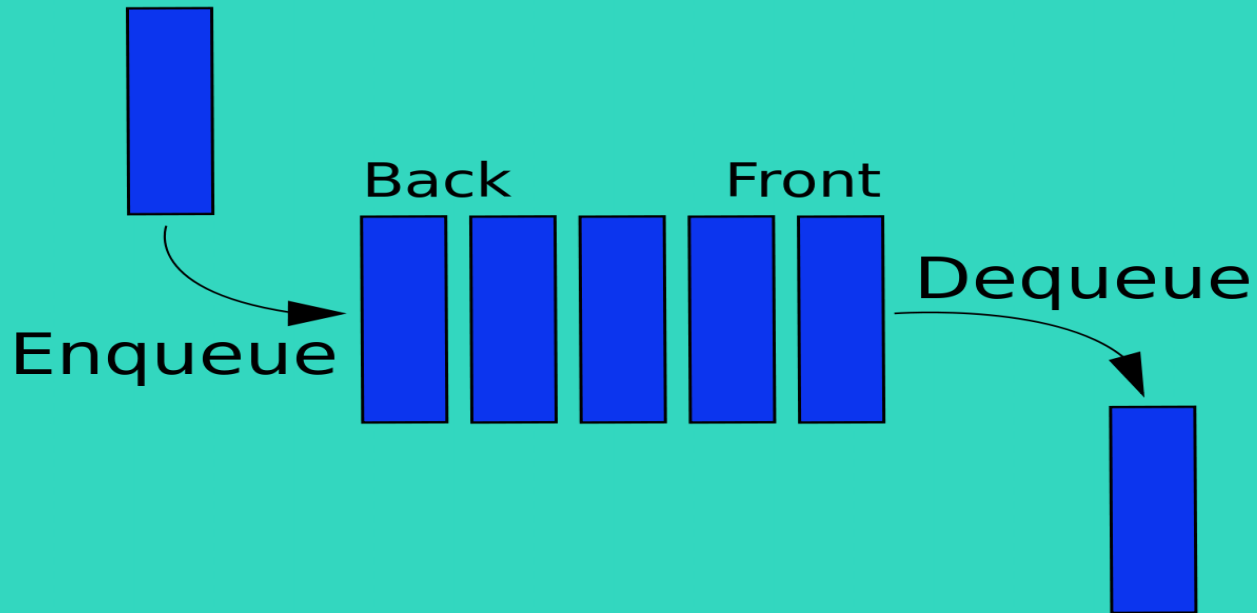


Dequeue (Q)

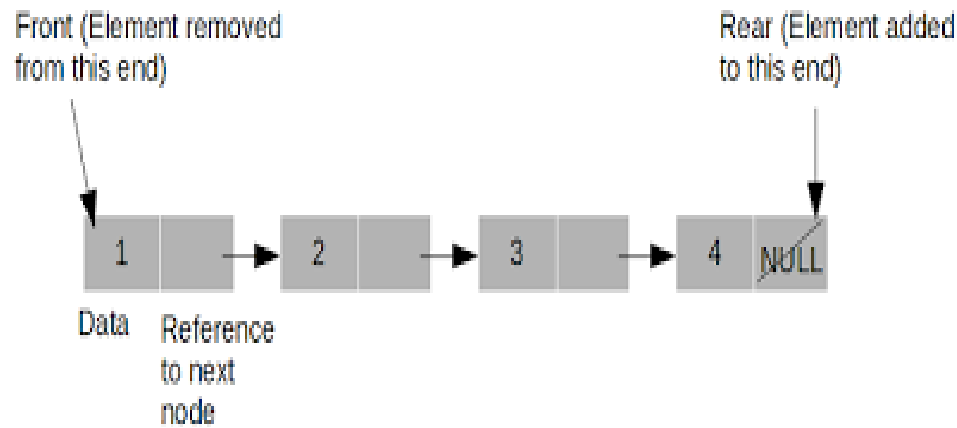




# پیاده سازی صف با لیست پیوندی



برتری این طراحی نسبت به طراحی قبلی، **محدود نبودن اندازه لیست پیوندی** است و ضعف این ساختار، **نیاز آن به فضای بیشتر برای ذخیره سازی اشاره گر های لیست پیوندی** و همچنین **پیچیدگی بیشتر در پیاده سازی آن** است.



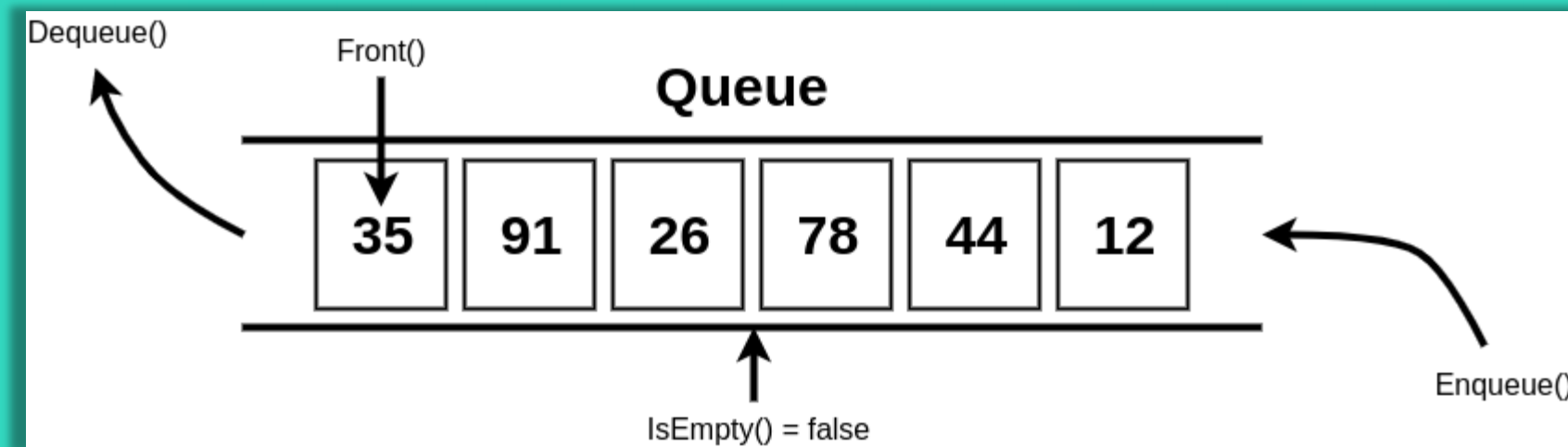
# ساختمان داده صف پیوندی

```
Type Queue = Record  
{  
    Front, Rear : ^CellType;  
    Size : integer;  
}
```

```
Type CellType = Record  
{  
    Data : ElementType;  
    Next : ^CellType;  
}
```

```
Type Position = ^CellType;  
Const Null = 0;
```

# پیاده سازی توابع صف پیوندی



```
Create (ref Q : Queue)
```

```
{
```

```
    Q.F = Null;
```

```
    Q.R = Null;
```

```
    Q.size = 0;
```

```
}
```

```
Size (Q : Queue) : integer
```

```
{
```

```
    return Q.size;
```

```
}
```

```
Empty (Q : Queue) : boolean
```

```
{
```

```
    if Q.F == Null
```

```
        return True;
```

```
    else
```

```
        return False;
```

```
}
```

```
MakeNull (ref Q : Queue)
```

```
{
```

```
    var p : Position;
```

```
    p = Q.F;
```

```
    while p != Null do
```

```
    {
```

```
        Q.F = Q.F^.Next;
```

```
        dispose(p);
```

```
        p = Q.F;
```

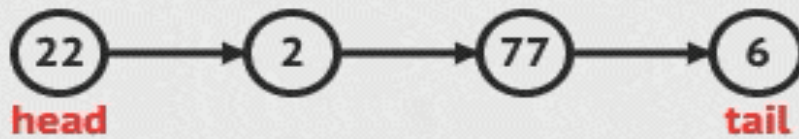
```
    }
```

```
    Q.R = Null;
```

```
    Q.Size = 0;
```

```
}
```

# Enqueue



<https://learnovercoffee.com>

```
EnQueue (ref Q: Queue ; x : ElementType)
```

```
{
```

```
    q : ^CellType;
```

```
    new(q);
```

```
    q^.Data = x;
```

```
    q^.Next = Null;
```

```
    if !Empty(Q)
```

```
        Q.R^.Next = q;
```

```
    else
```

```
        Q.F = q;
```

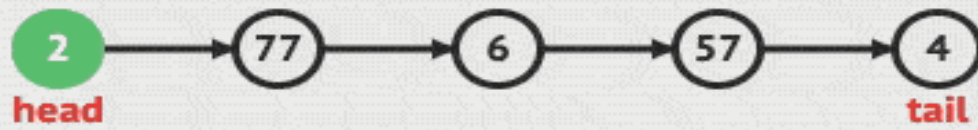
```
    Q.R = q;
```

```
    Q.Size++;
```

```
}
```



# Deque



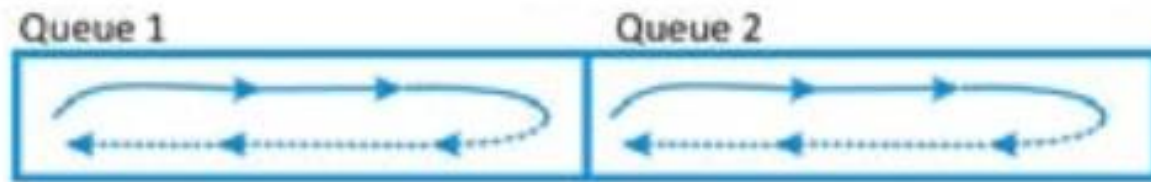
<https://learnovercoffee.com>

```
DeQueue (ref Q : Queue) : ElementType
```

```
{  
    if Empty(Q)  
        Error  
    else  
    {  
        x : ElementType  
        x = Q.F^.Data;  
        q : Position  
        q = Q.F;  
        Q.F = Q.F^.Next;  
        dispose(q);  
        Q.Size--;  
        if Q.Size == 0  
            Q.R = Null;  
        return x;  
    }  
}
```

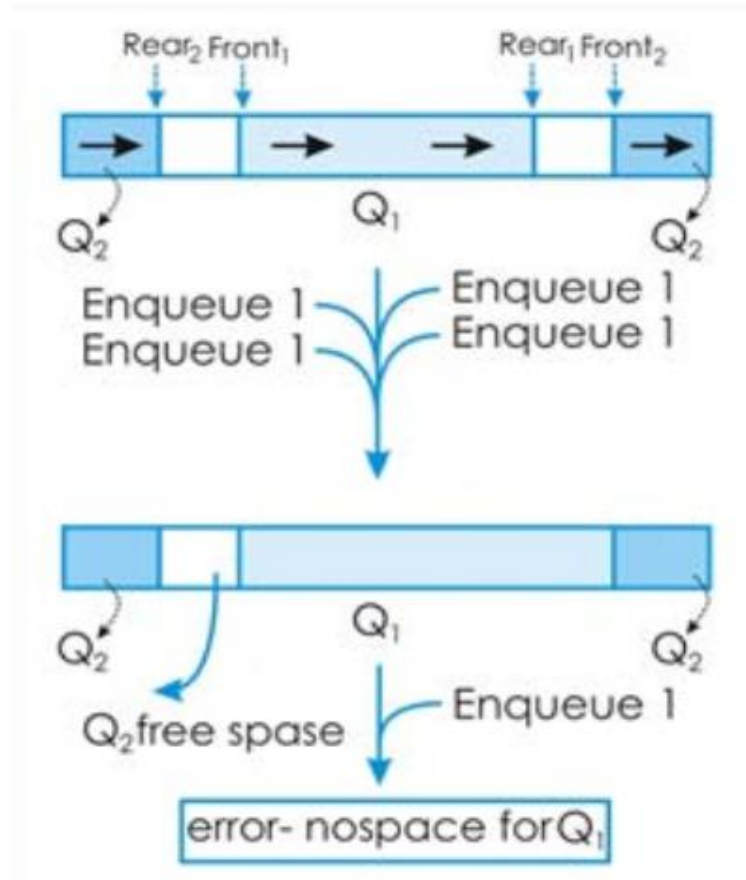
# صف های چندگانه

طراحی اول:



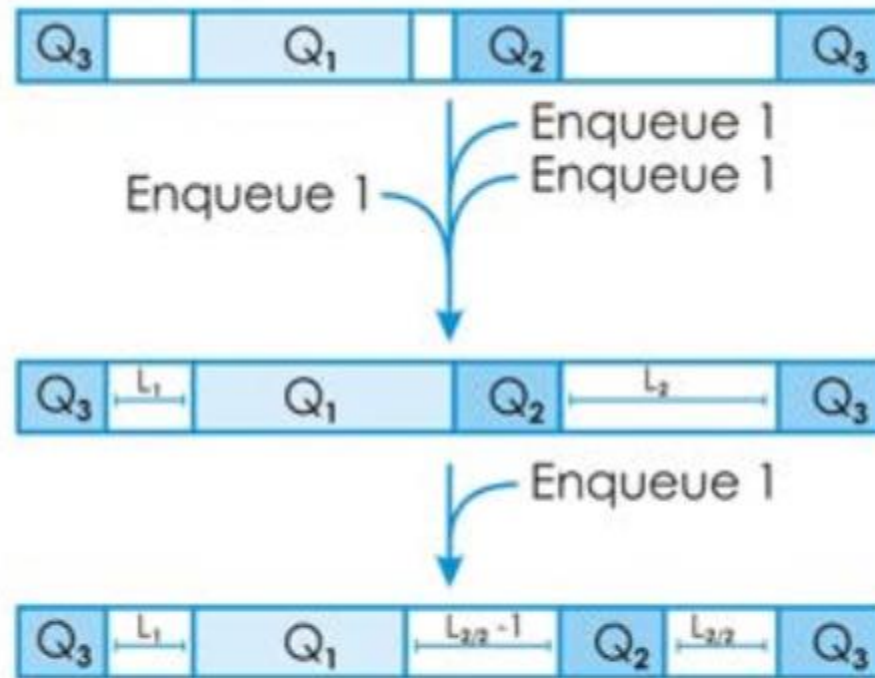
شکل ۸-۵. طراحی اول برای صف دوگانه‌ی چرخشی. در این طراحی ساده، هیچ کدام از دو صف از محدوده‌ی تعیین شده‌ی خود خارج نمی‌شوند.

## طراحی دوم:



شکل ۹-۵. طراحی دوم برای صف دوگانه‌ی چرخشی. این طراحی هرچند بهینه‌تر از طراحی اول است، ولی کماکان با وجود فضای بدون استفاده، مشکل سرریزی برای صف  $Q_1$  رخ داده است.

# طراحی سوم:



شکل ۱۱-۵. نمایش طراحی سوم برای صف سه‌گانه‌ی چرخشی



# پایان