

صف: (QUEUE)

تعریف: لیست مرتب شده ای است که عمل درج از یک سمت که **rear** نامیده میشود و عمل حذف از سمت دیگر آن که **front** نامیده می شود، انجام می شود.

به صف یا ساختمان داده **FIFO (first in first out)** گویند، یعنی اولین عنصری که وارد صف شد، اولین عنصری است که از صف خارج می شود. برای یک مثال از صف می توان به ماشینهای در حال انتظار در پمپ بنزین اشاره کرد.

عملیاتی که روی صف می توان انجام داد عبارتند از:

عملیات آماده سازی صف را انجام می دهد.	initQ
درج یک عنصر در صف.	addQ
حذف یک عنصر از صف.	deleteQ
بررسی خالی بودن صف. صف وقتی خالی است که front و rear برابر باشند.	isEmpty
بررسی پر بودن صف. این بررسی بستگی به نوع پیاده سازی صف و نوع صف دارد. در صف معمولی که به کمک آرایه پیاده سازی می شود صف وقتی پر است که rear=MAX باشد و MAX تعداد عناصر آرایه است.	isFull

از کاربردهای صف می توان به مدیریت فرآیندها در سیستم عامل اشاره نمود.

انواع صف:

- صف خطی
- صف حلقوی
- صف اولویت

پیاده سازی صف

برای پیاده سازی صف هم میتوان از آرایه استفاده نمود و هم از لیست پیوندی. در اینجا به نحوه پیاده سازی صف به کمک آرایه اشاره می شود.

پیاده سازی صف در زبان C:

در پیاده سازی زیر از برای ذخیره عناصر صف از یک آرایه با گنجایش

MAX_QUEUE_SIZE استفاده شده است.

```
#define MAX_QUEUE_SIZE 100

class Queue{
private:
    int front;
    int rear;
    int elements[MAX_QUEUE_SIZE]
public:
    Queue() { init() };
    void Init();
    int isEmpty();
    int isFull();
    void addQ( int data );
    int deleteQ();
} Queue;

void Queue::Init()
{
    front=rear=0;
}

int Queue::isEmpty()
{
    return (front==rear);
}

int Queue::isFull()
{
    return (rear==MAX_QUEUE_SIZE);
}
```

```

void Queue::addQ( int data )
{
    if (isFull()) {
        printf("ERROR: Queue is Full");
        exit(1);
    }
    elements[rear]=data;
    rear++;
}
int Queue::deleteQ()
{
    if (isEmpty())
    {
        printf("ERROR: Queue is Empty");
        exit(1);
    }
    int temp= elements[front];
    front++;
    return temp;
}

```

در پیاده سازی فوق، همیشه `rear` محلی را نشان که عنصر جدید باید در آنجا قرار بگیرد.

صف حلقوی :

مشکل صف خطی این است که با اضافه شدن عناصر به آن زمانی می رسد که صف پر میشود بنابراین دیگر نمی توان عنصر جدیدی را در آن درج کرد. و با خارج شدن عناصر از صف زمانی می رسد که هیچ عنصری در صف نیست یعنی `front` با `rear` برابر می شود در این زمان دیگر صف قابل استفاده نخواهد بود. برای حل این مشکل صف حلقوی ارائه می شود.

پیاده سازی صف حلقوی:

```

#define MAX_QUEUE_SIZE 100

class CQueue{
private:
    int front;
    int rear;

```

```

        int elements[MAX_QUEUE_SIZE]
    public:
        Queue() { init() };
        void    Init();
        int     isEmpty();
        int     isFull();
        void    addQ( int data );
        int     deleteQ();
} Queue;
void CQueue::Init()
{
    front=rear=0;
}

```

وضعیت خالی بودن صف حلقوی دقیقاً مشابه صف خطی است که به صورت زیر بیان می‌ود.

```

int CQueue::isEmpty()
{
    return (front==rear);
}

```

وضعیت پر بودن صف حلقوی کمی متفاوت است. صف حلقوی زمانی پر است که rear دقیقاً قبل از front باشد. در شکل زیر وضعیت پر بودن یک صف حلقوی با گنجایش ۹ عنصر نشان داده شده است.

	rear	front						
14	13		10	15	441	55	69	90

یک وضعیت دیگر ممکن است به صورت زیر باشد

front								Rear
10	12	14	189	52	26	144	22	

با توجه به مطالب فوق می‌توان تابع isFull را مطابق کد زیر پیاده سازی نمود.

```

int CQueue::isFull()
{
    return ((rear+1)% MAX_QUEUE_SIZE== front);
}

```

تفاوت توابع درج و حذف در لیست حلقوی و لیست خطی در مقدار دهی rear و front می باشد.

به طوری که مقدار جدید آنها از فرمول زیر محاسبه میشود.

```

rear= (rear+1) % MAX_QUEUE_SIZE;
front=(front+1) % MAX_QUEUE_SIZE;

```

برای درک بهتر می توانید توابع درج و حذف در لیست حلقوی را مشاهده نمایید.

```

void CQueue::addQ( int data )
{
    if (isFull()) {
        printf("ERROR: Queue is Full");
        exit(1);
    }
    elements[rear]=data;
    rear=(rear+1) % MAX_QUEUE_SIZE;
}

int CQueue::deleteQ()
{
    if (isEmpty())
    {
        printf("ERROR: Queue is Empty");
        exit(1);
    }
    int temp= elements[front];
    front=(front+1) % MAX_QUEUE_SIZE;
    return temp;
}

```