



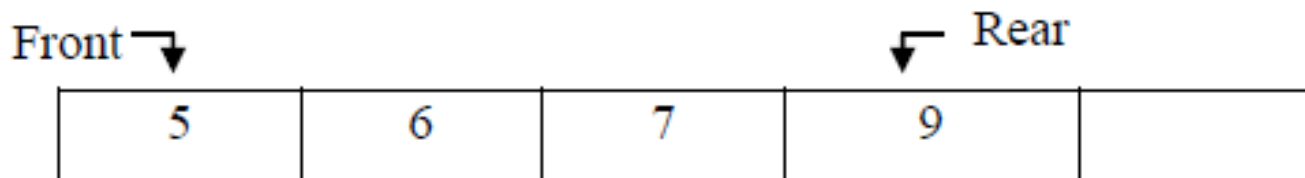
STRUKTUR DATA

QUEUE

QUEUE (ANTRIAN)



- ❖ **Queue (antrian) adalah barisan elemen yang apabila elemen ditambah, maka penambahannya berada pada posisi belakang (rear) dan jika dilakukan pengambilan elemen dilakukan di elemen paling depan (front).
FIFO (First In First Out)**



Operasi Dasar

- ❖ **Enqueue** : proses penambahan atau memasukkan satu elemen di belakang
- ❖ **Dequeue** : proses pengambilan atau mengeluarkan satu elemen di posisi depan



Representasi Queue (Array Statis)

1. deklarasi:

```
const
    maksqueue=...
type
    typequeue= array[1..maksqueue] of typedata

varqueue : typequeue
front, rear: integer
```



Representasi Queue (Array Statis)

2. Penciptaan (create queue)

proses pemberian nilai 0 untuk variabel penunjuk depan (front) dan variabel penunjuk belakang (rear) dari queue.

`front \leftarrow 0`

`rear \leftarrow 0`



Representasi Queue (Array Statis)

3. Fungsi kosong

digunakan untuk memeriksa apakah keadaan queue tidak memiliki elemen.

Fungsi kosong didapatkan dengan memeriksa penunjuk rear dari queue.

Jika penunjuk rear bernilai nol (0), maka berarti queue kosong dan jika tidak nol, maka berarti queue mempunyai elemen.



Representasi Queue (Array Statis)

Function Kosong (Input Rear : integer) → Boolean

{I.S : penunjuk Rear pada queue sudah terdefinisi}

{F.S : menghasilkan fungsi kosong}

Kamus:

Algoritma :

Kosong ← false

If (Rear = 0) then

Kosong ← True

EndIf

EndFunction



Representasi Queue (Array Statis)

4. Fungsi penuh

digunakan untuk memeriksa apakah suatu queue telah penuh atau belum. Fungsi ini diperlukan ketika proses enqueue.

Fungsi ini akan bernilai benar (true) jika penunjuk rear sama dengan nilai maksimum queue, jika tidak sama berarti queue belum penuh.



Representasi Queue (Array Statis)

Function Penuh (Input Rear : Integer) → Boolean

{I.S : penunjuk Rear pada queue sudah terdefinisi}

{F.S : menghasilkan fungsi penuh}

Kamus:

Algoritma :

Penuh ← false

If (Rear = MaksQueue) Then

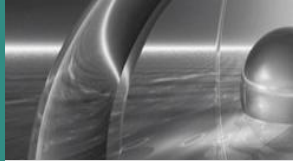
Penuh ← True

EndIf

EndFunction



Representasi Queue (Array Statis)



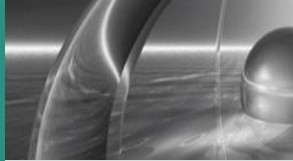
5. Proses Enqueue

(memeriksa queue kosong/ tidak dan queue penuh/ tidak)

- Proses untuk penambahan di posisi rear
- Penambahan dilakukan jika kondisi queue tidak penuh
- Jika keadaan masih kosong, maka posisi front dan rear bernilai 1, tetapi jika sudah memiliki elemen maka nilai rear harus bertambah 1
- Kemudian data baru disimpan di queue pada posisi rear



Representasi Queue (Array Statis)



5. Proses Dequeue

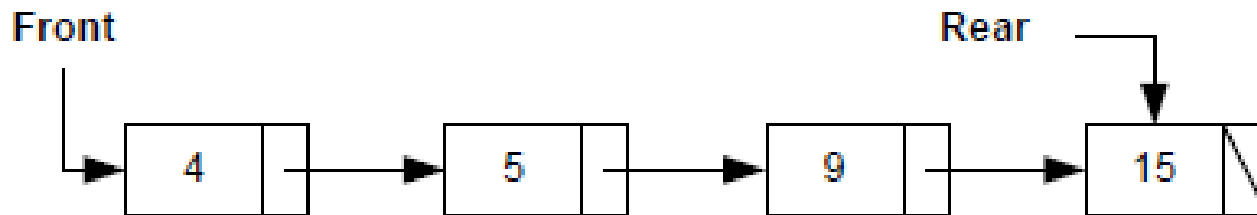
- **Proses pengambilan satu elemen dari queue**
- **Elemen yang diambil selalu dari elemen pertama**
- **Setelah elemen pertama diambil, maka akan terjadi proses pergeseran elemen data setelah elemen data yang diambil (dari posisi ke-2 sampai posisi paling belakang)**





Queue (Single Linked List)

Proses penyimpanan elemen queue pada single linked list menggunakan **penyisipan di belakang** dan **penghapusan di depan**.



Queue (Single Linked List)

1. deklarasi

type

NamaPointer = ↑Simpul

Simpul = Record

info : typedata

next : NamaPointer

endrecord

front, rear: NamaPointer



Queue (Single Linked List)

2. Penciptaan

Proses inisialisasi queue yang disimpan dalam bentuk linked list adalah memberikan nilai **nil** ke pointer front dan rear yang menandakan bahwa queue masih kosong.

Front \leftarrow nil

Rear \leftarrow nil



Queue (Single Linked List)

3. Fungsi Kosong

Fungsi ini untuk memeriksa apakah queue dalam keadaan kosong. Fungsi ini berguna ketika proses dequeue, maka harus diperiksa apakah memiliki data atau tidak.

Fungsi ini akan bernilai benar jika Front atau Rear bernilai nil.



Queue (Single Linked List)

Function Kosong(Input Front:NamaPointer) \rightarrow Boolean

{I.S : penunjuk Front pada queue sudah terdefinisi}

{F.S : menghasilkan fungsi kosong}

Kamus:

Algoritma :

Kosong \leftarrow false

If (Front = Nil) Then

Kosong \leftarrow True

EndIf

EndFunction



Queue (Single Linked List)

4. Enqueue

- ❖ Proses enqueue dalam linked list adalah menambahkan elemen baru ke posisi belakang.
- ❖ Setelah itu, pointer penunjuk Rear harus berpindah ke posisi baru tersebut.
- ❖ Proses ini seperti penyisipan di belakang/ akhir pada single linked list



```
Procedure Enqueue (I/O front, rear: NamaPointer,  
                    input elemen: typedata)
```

```
{I.S: penunjuk front dan rear serta data yang akan dimasukkan ke queue sudah terdefinisi}
```

```
{F.S: menghasilkan queue yang sudah bertambah satu data}
```

Kamus :

```
baru:>NamaPointer
```

Algoritma:

alloc (baru)

```
baru↑.info ← elemen
```

```
if (kosong(front)) then  
    front  $\leftarrow$  baru
```

else

```
rear↑.next ← baru
```

endif

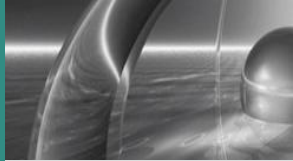
```
rear ← baru
```

```
baru↑.next ← nil
```

Endprocedure



Queue (Single Linked List)



5. Dequeue

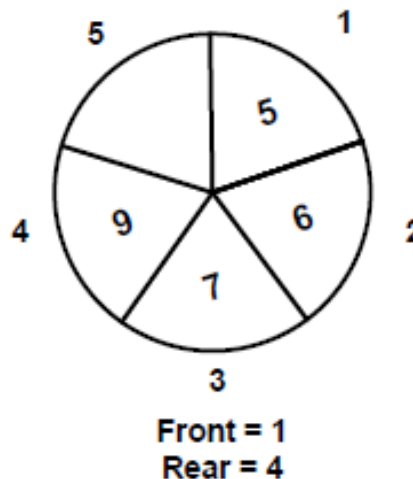
- ❖ Proses dequeue dalam linked list adalah mengambil data yang ditunjuk pointer Front.
- ❖ Pointer Front harus berpindah ke elemen antrian berikutnya. Proses ini dilakukan hanya jika linked list tidak kosong.
- ❖ Proses ini seperti penghapusan di depan/ awal pada single linked list



Endprocedure

Queue (Circular Array)

- ❖ Jika menggunakan array, maka ketika ada proses pengambilan data (dequeue) terjadi proses pergeseran data.
- ❖ Pergeseran data membutuhkan waktu yang lama jika data yang tersimpan banyak.
- ❖ Solusi agar proses pergeseran dihilangkan adalah dengan menggunakan **circular array**.

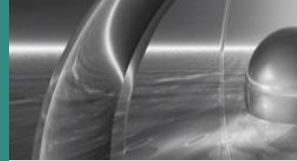


Aturan Queue Circular Array

- ❖ Proses penambahan elemen yaitu nilai belakang (Rear) ditambah 1
$$\text{Rear} = \text{Rear} + 1$$
- ❖ Proses penghapusan dilakukan dengan cara nilai depan (Front) ditambah 1
$$\text{Front} = \text{Front} + 1$$
- ❖ Jika $\text{Front} = \text{MaksQueue}$ dan ada elemen yang akan dihapus, maka nilai $\text{Front} = 1$
- ❖ Jika $\text{Rear} = \text{MaksQueue}$ dan front tidak 1, maka jika ada elemen yang akan ditambahkan, nilai $\text{Rear} = 1$
- ❖ Jika hanya tinggal satu elemen di queue ($\text{Front} = \text{Rear}$), maka Front dan Rear diisi 0 (queue kosong)



Contoh Queue Circular Array



No	Operasi	Status	Queue				
			1	2	3	4	5
1.	Inisialisasi	Front=0 Rear=0					
2.	Enqueue A, B, C	Front=1 Rear=3					
3.	Dequeue						
4.	Enqueue D, E						
5.	Dequeue 2 kali						
6.	Enqueue F						
7.	Enqueue G, H						
8.	Dequeue						
9.	Dequeue						
10.	Dequeue 2 kali						
11.	Dequeue						



Latihan

Diketahui maksimum circular queue = 6

Kondisi awal Front=3, Rear=6

Queue:

_____, _____, Cici, Lala, Eli, Jono

- a) Tambahkan nama Rachel
- b) Hapuskan satu data
- c) Tambahkan nama Mimin
- d) Hapuskan dua data
- e) Tambahkan nama Caca
- f) Hapuskan satu data
- g) Hapuskan tiga data



Latihan

Diketahui maksimum circular queue = 6

Kondisi awal Front=2, Rear=5

Queue:

_____, London, Berlin, Rome, Paris, _____

- a) Tambahkan kota Athens
- b) Hapuskan dua kota
- c) Tambahkan kota Madrid
- d) Tambahkan kota Moscow
- e) Tiga kota dihapus
- f) Tambahkan kota Oslo





STRUKTUR DATA (QUEUE)

Terima Kasih!