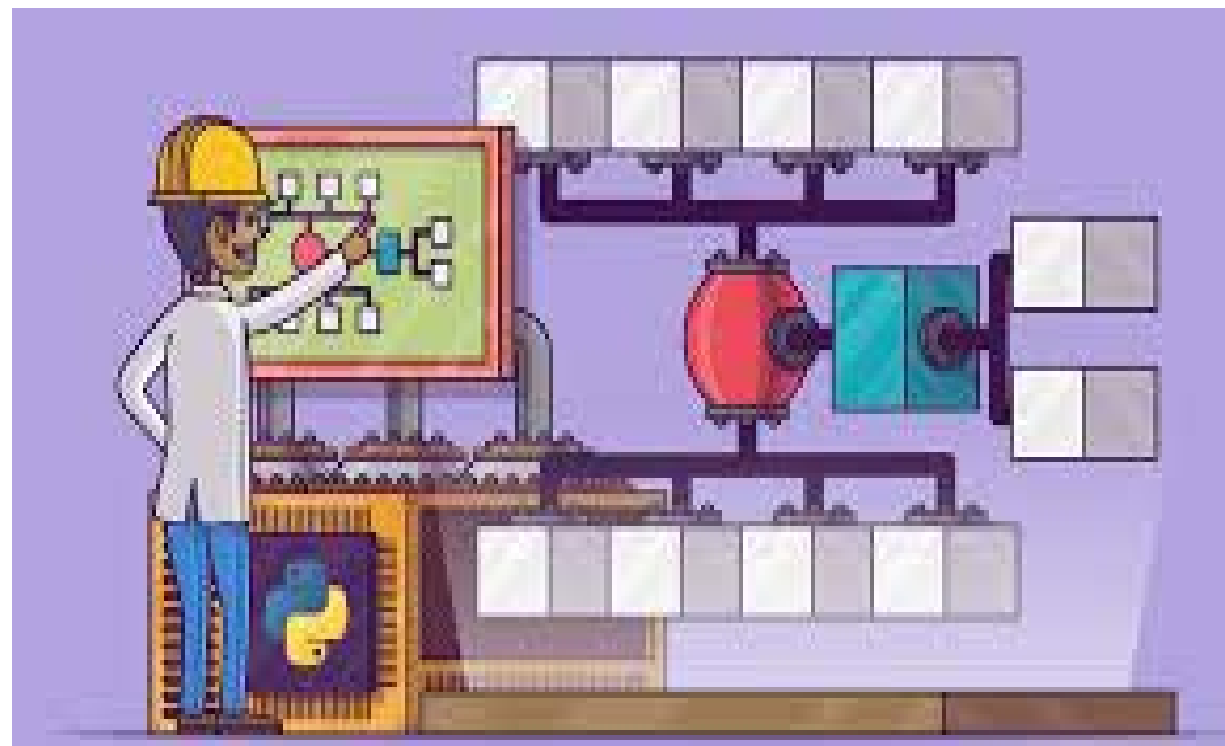




ساختمان داده ها

مدرس:
سمانه حسینی سمنانی

دانشگاه صنعتی اصفهان - دانشکده برق و
کامپیوتر

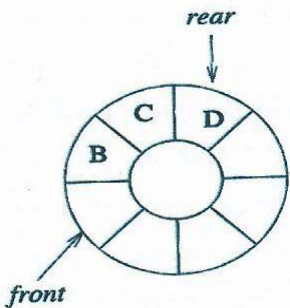




Queue implementation using array

```
private:
    T *queue;      // array for queue elements
    int front,     // one counterclockwise from front
        rear,     // array position of rear element
        capacity; // capacity of queue array

template <class T>
Queue<T>::Queue (int queueCapacity) : capacity (queueCapacity)
{
    if (capacity < 1) throw "Queue capacity must be > 0";
    queue = new T [capacity];
    front = rear = 0;
}
```



چالش پر یا خالی بودن صف

پر یا خالی بودن صف را چگونه تشخیص دهیم؟ برای هر دو حالت $front = rear$

راه حل برای حل مشکل:

- ۱- ذخیره تعداد عناصر موجود در صف
- ۲- اجازه ندهیم صف پر شود. همیشه یک عنصر صف را خالی نگه داریم
- ۳- نگه داشتن آخرین عمل



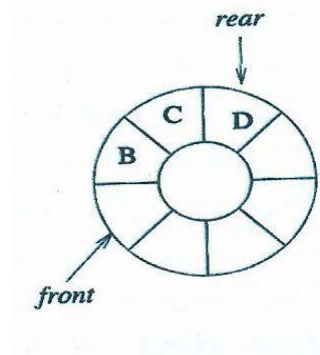
Queue ADT

```
template <class T>
inline bool Queue<T>::IsEmpty() {return front == rear;}

template <class T>
inline T& Queue<T>::Front()
{
    if (IsEmpty ()) throw "Queue is empty. No front element";
    return queue [(front + 1) % capacity];
}

template <class T>
inline T& Queue<T>::Rear()
{
    if (IsEmpty()) throw "Queue is empty. No rear element";
    return queue [rear];
}
```

rear == front



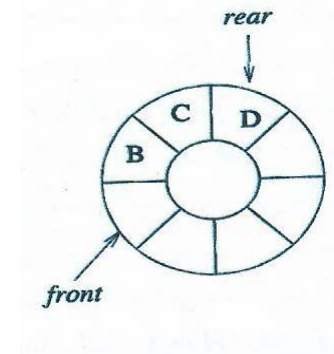


Push in the Queue

```
template <class T>
void Queue<T>::Push(const& x)
// Add x at rear of queue.
if ((rear + 1) % capacity == front)
{ // queue full, double capacity
  // code to double queue capacity comes here
}

rear = (rear + 1) % capacity;
queue[rear] = x;
}
```

$rear + 1 == front$



front = 0
rear = 7
 $(rear+1) \% capacity =$
 $8 \% 8 = 0$
Front = 0 ->
queue is full



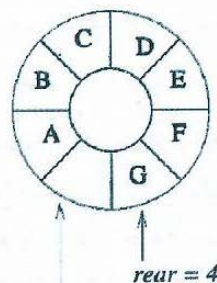
Push in the Queue



front = 5, rear = 4

Flattened view of circular full queue

(ب)

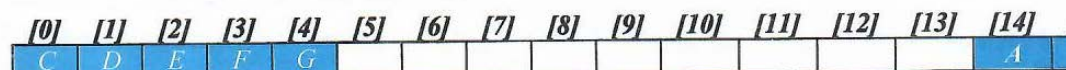


front = 5
rear = 4
A full circular queue (الف)



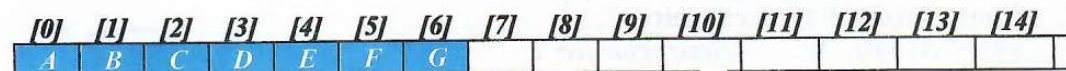
front = 5, rear = 4

(ج) After array doubling



front = 13, rear = 4

(د) After shifting right segment



front = 15, rear = 6

(هـ) Alternative configuration

1. آرایه جدید را با دو برابر ظرفیت ایجاد کنید.

2. قطعه دوم از آرایه قبلی ($q[\text{front}+1]$ تا $q[\text{capacity}-1]$)



را به اول آرایه جدید کپی کنید.

3. قطعه اول از آرایه قبلی ($q[0]$ تا $q[\text{rear}]$) را به محل

$\text{capacity} - \text{front} - 1$ آرایه جدید کپی کنید.



Push in the Queue

```
// allocate an array with twice the capacity  
T* newQueue = new T[2*capacity];
```

```
// copy from queue to newQueue  
int start = (front + 1) % capacity;
```

```
if (start < 2)
```

```
    // no wrap around
```

```
    copy (queue + start, queue + start + capacity - 1, newQueue);
```

```
else
```

```
// queue wraps around
```

```
    copy (queue + start, queue + capacity, newQueue);
```

```
    copy (queue, queue + rear + 1, newQueue + capacity - start);
```

```
// switch to newQueue
```

```
front = 2*capacity - 1;
```

```
rear = capacity - 2;
```

```
capacity *= 2;
```

```
delete // queue;
```

```
queue = newQueue;
```

1. آرایه جدید را با دو برابر ظرفیت ایجاد کنید.

2. قطعه دوم از آرایه قبلی (q[front+1] تا q[capacity-1])

را به اول آرایه جدید کپی کنید.

3. قطعه اول از آرایه قبلی (q[0] تا q[rear]) را به محل

capacity-front-1 آرایه جدید کپی کنید.



Pop from the Queue

- هزینه push و pop از صف: (بدون نظر گرفتن هزینه دو برابر کردن طول صف): $O(1)$

```
template<class T>
void Queue<T>::Pop()
// Delete front element from queue.
if(IsEmpty()) throw "Queue is empty. Cannot delete.";
front = (front + 1) % capacity;
queue[front].~T(); // destructor for T
```

- راه حل برای چالش پر یا خالی بودن صف:

۱- ذخیره تعداد عناصر موجود در صف

۲- اجازه ندهیم صف پر شود. همیشه یک عنصر صف را خالی نگه داریم.

۳- نگه داشتن آخرین عمل

- تعریف متغیر LastOp

- آخرین عمل انجام شده روی صف

{ full empty	if	front == rear	and	lastOp == push
		front == rear	and	lastOp == pop

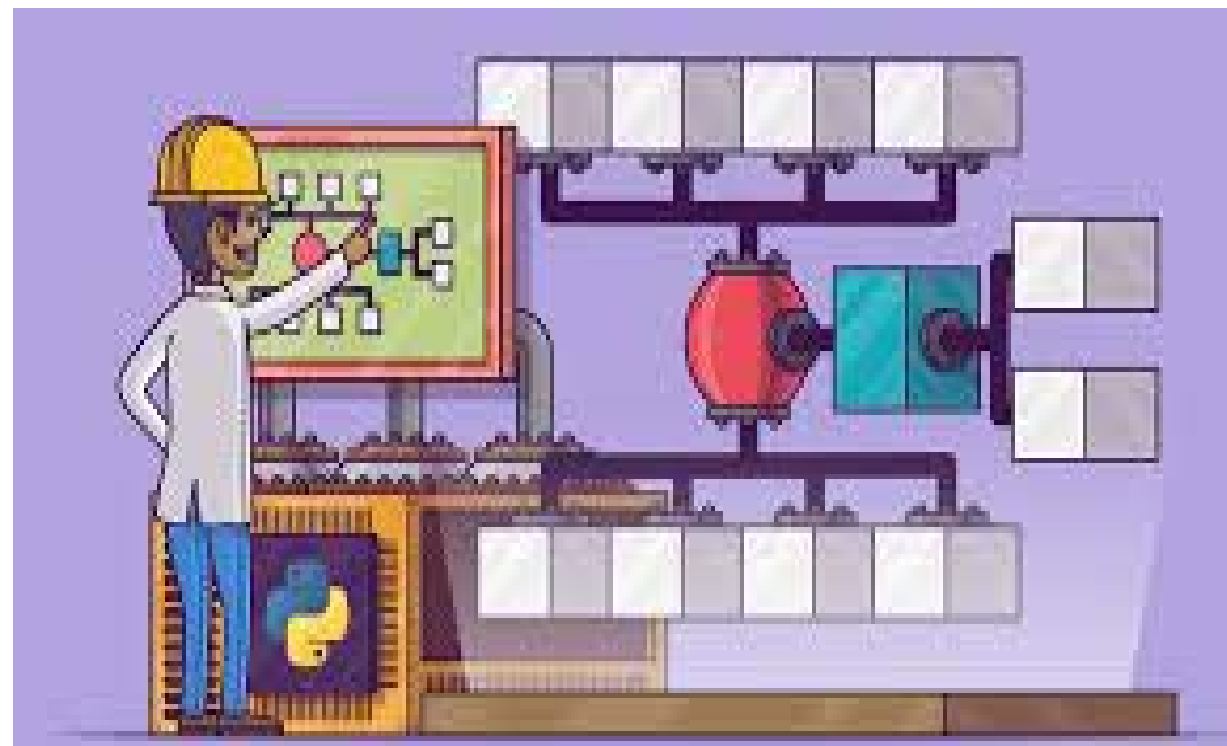
کدام راه حل بهتر است و چرا؟



ساختمان داده ها

مدرس:
سمانه حسینی سمنانی

دانشگاه صنعتی اصفهان - دانشکده برق و
کامپیوتر





Linked List پیوندی

- لیست های یک پیوندی و زنجیرها
- لیست های حلقوی
- پشته ها و صف های پیوندی
- چند جمله ای ها
- لیستهای دو پیوندی



لیست ها

• لیست مرتب شده: ordered list

Ordered (linear) list: $(\text{item}_1, \text{item}_2, \text{item}_3, \dots, \text{item}_n)$

• مثال

- (Sunday, Monday, Tuesday, Wednesday, Thursday, Friday, Saturday)
- (1941, 1942, 1943, 1944, 1945)
- $(a_1, a_2, a_3, \dots, a_{n-1}, a_n)$



لیست ها

• طراحی

1. پیدا کردن طول یک لیست
2. خواندن اقلام داده یک لیست از چپ به راست یا بر عکس
3. بازیابی i امین عنصر از یک لیست
4. تعویض یک قلم اطلاعاتی در i امین موقعیت یک لیست
5. درج یک قلم داده جدید در i امین موقعیت یک لیست
6. حذف یک قلم اطلاعاتی از i امین موقعیت یک لیست

• پیاده سازی

- نگاشت ترتیبی sequential mapping (1)~(4) **مثلا با استفاده از آرایه**
- نگاشت غیر ترتیبی non-sequential mapping (5)~(6) **مثلا با استفاده از لیست پیوندی**

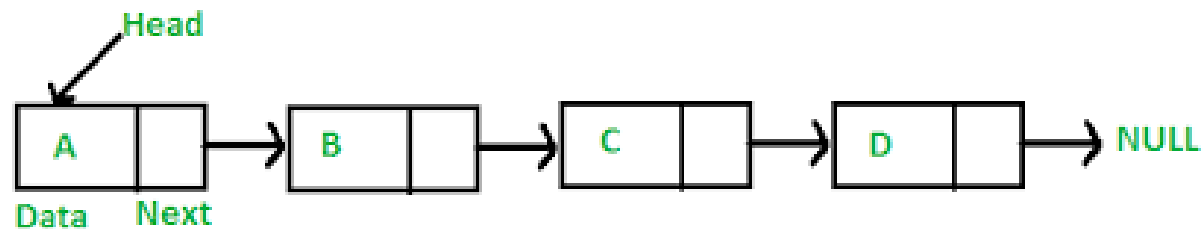


Linked List - لیست پیوندی

- **linked list** : data structure in which the objects are arranged in a linear order.
- **Array**: the linear order is determined by the array indices

However

- **linked list** : the order is determined by a pointer in each object.
- Simple and flexible representation for dynamic lists





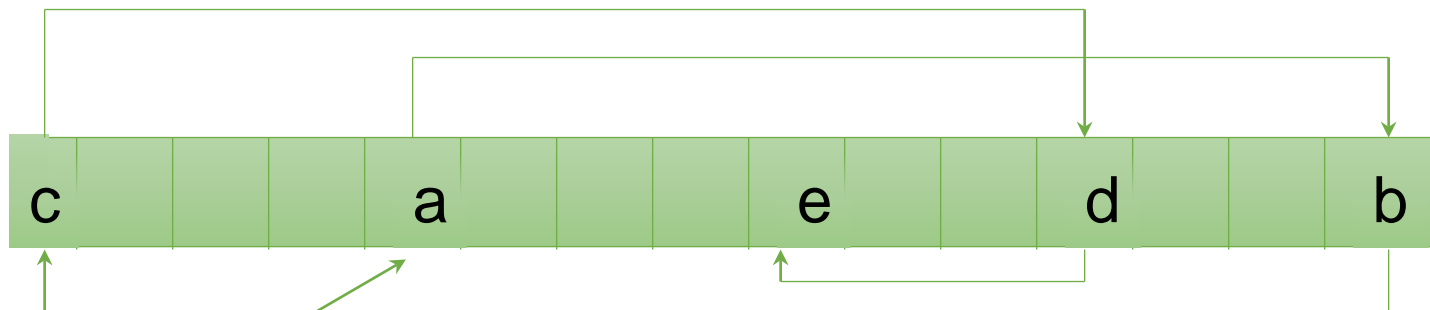
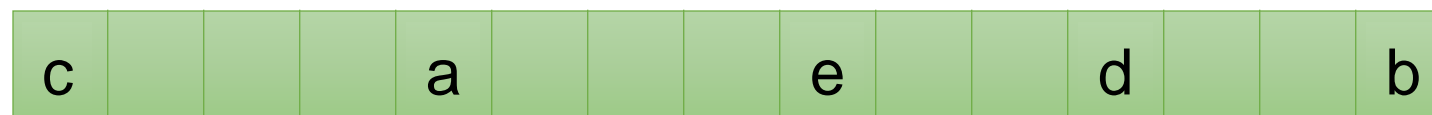
مقایسه لیست پیوندی و آرایه

- مشکل اصلی آرایه ها هزینه بالای عملیات درج و حذف در آنها است.

- **Array:**



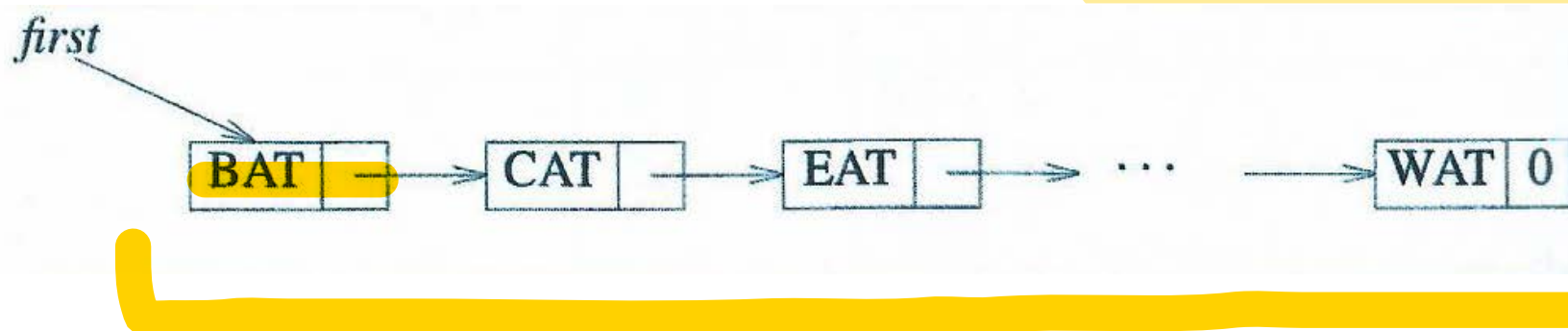
- **linked list:**



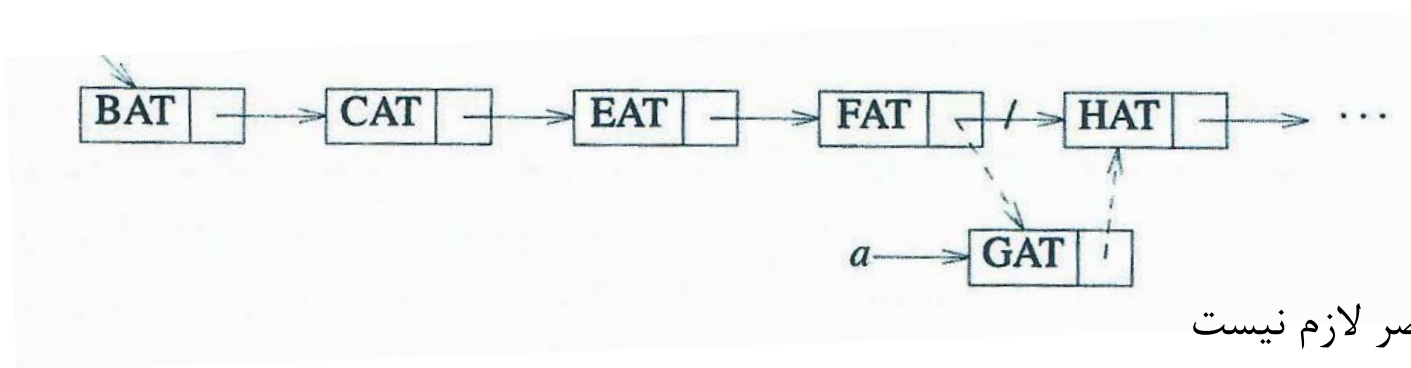


مقایسه لیست پیوندی و آرایه

- مکان گره ها در هر بار اجرای برنامه می تواند تغییر کند.



- اضافه کردن GAT به لیست :

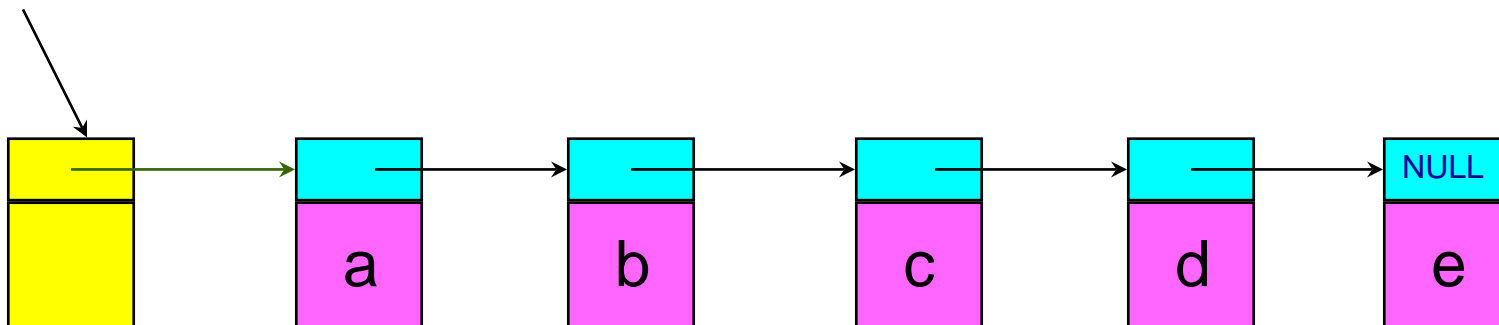


- برخلاف آرایه ها جابجایی عناصر لازم نیست



انواع لیست پیوندی

headerNode



• زنجیر

• لیست حلقوی



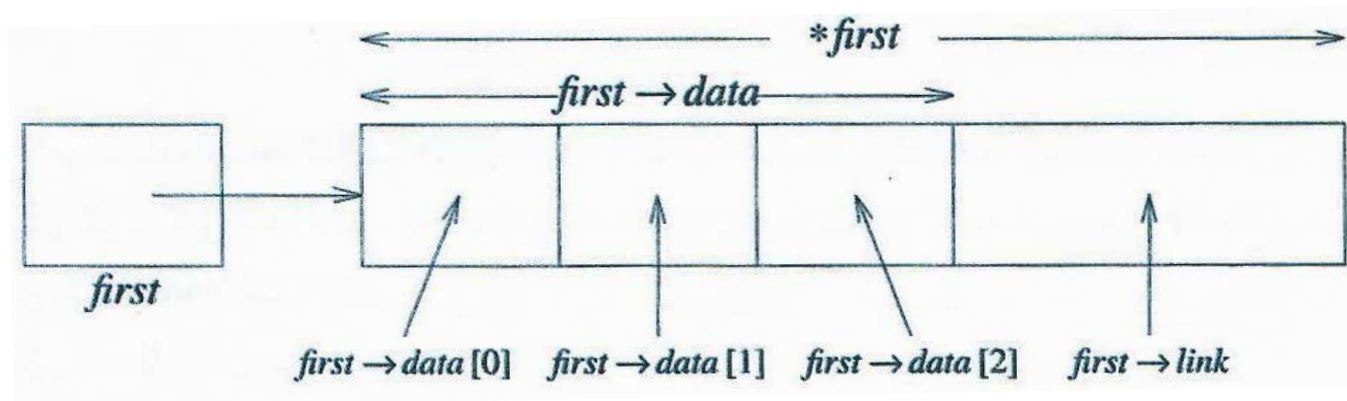
تعریف یک زنجیر در C++ - طراحی ۱

```
class ThreeLetterNode {  
private:  
    char data[3];  
    ThreeLetterNode *link;  
};
```

ThreeLetterNode *first;

first → data, first → link

first → data[0], first → data[1], first → data[2]



• **مشکل:** چون data و link، private تعریف شده اند، دستورات بالا خطای زمان اجرا دارد.



تعریف یک زنجیر در C++ - طراحی ۲

```
class ThreeLetterNode {  
private:  
    char data[3];  
    ThreeLetterNode *link;  
};
```

TreeLetterNode *first;

first → data, first → link

first → data[0], first → data[1], first → data[2]

- همان طراحی قبلی با داده های public

- **مشکل:** نقص اصل پنهان سازی داده ها

- **راه حل:** تعریف توابع عمومی Getlink, Setlink, Getdata, Setdata

بر روی کلاس ThreeLetterNode

- **مشکل:** هر تابع داخل برنامه همچنان می تواند به داده های خصوصی از طریق توابع عمومی بالا دسترسی داشته باشد



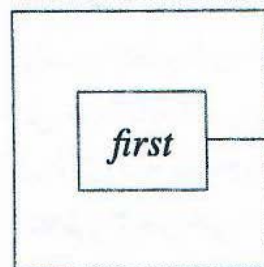
تعریف یک زنجیر در C++ - طراحی ۳

```
class ThreeLetterChain; // forward declaration
```

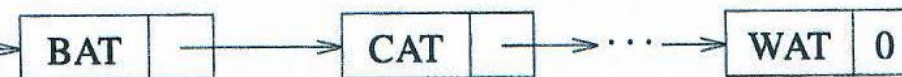
```
class ThreeLetterNode {  
    friend class ThreeLetterChain;  
private:  
    char data[3];  
    ThreeLetterNode *link;  
};
```

```
class ThreeLetterChain {  
public:  
    // Chain manipulation operations  
:  
private:  
    ThreeLetterNode *first;  
};
```

ThreeLetterChain



ThreeLetterNode



- تنها توابع عضو ThreeLetterChain و ThreeLetterNode می توانند به داده های خصوصی

ThreeLetterNode دسترسی داشته باشند.

- تعریف توابع پردازش لیست (اضافه کردن یک گره در زنجیر یا حذف گره از زنجیر) به صورت عمومی