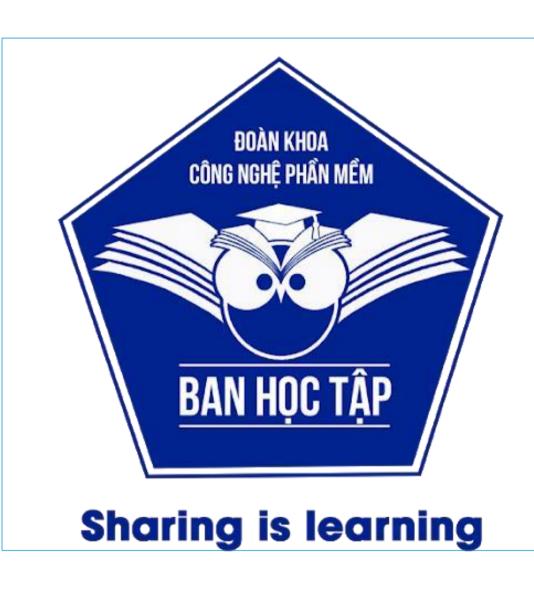
BAN HỌC TẬP KHOA CÔNG NGHỆ PHẦN MỀM CHUỐI TRAINING GIỮA HỌC KÌ 2 NĂM HỌC 2021 - 2022







Ban học tập

Khoa Công Nghệ Phần Mềm Trường ĐH Công Nghệ Thông Tin ĐHQG Hồ Chí Minh



Email / Group

bht.cnpm.uit@gmail.com
fb.com/groups/bht.cnpm.uit

Training



Câu trúc dữ liệu và Giải thuật

Thời gian training: 04/04/2022

Phòng: MS Teams

Trainer: Mai Hiếu Hiền - KHCL2020

Phan Pham Trong Phúc – ATTN2021



Nội dung Training



- I. Danh sách liên kết đơn, ngăn xếp, hàng đợi
- II. Giải thuật tìm kiếm.
- III. Giải đề tham khảo.





I. Danh sách liên kết đơn, ngăn xếp, hàng đợi

Note: (cần nắm vững trước khi học DSLK)

- Hàm?
- Mảng 1 chiều? (tìm kiếm, sắp xếp, thêm, xóa)
- Con tro?
- Kiểu cấu trúc? (Struct)





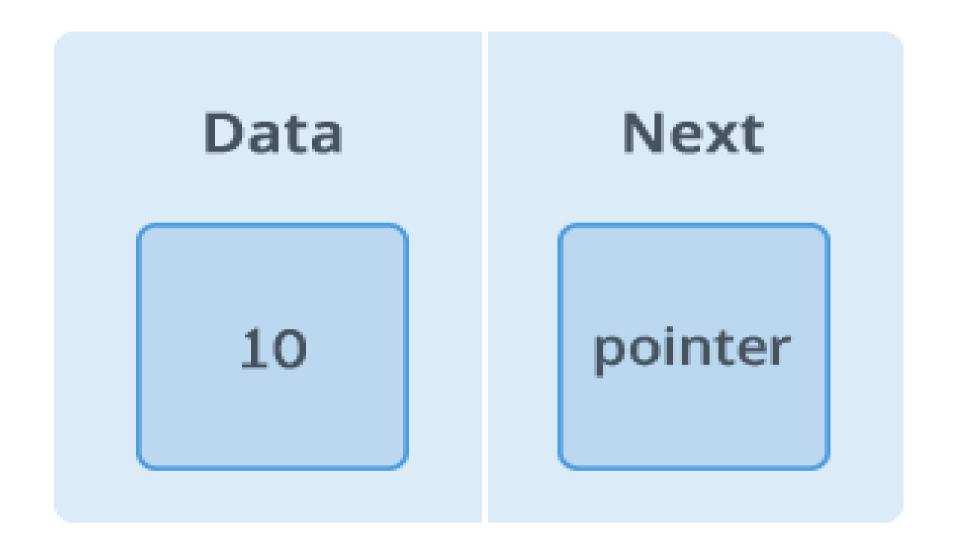
** Cài đặt danh sách liên kết đơn:

- 1. Khai báo node
- 2. Khai báo danh sách (List)
- 3. Khởi tạo node có giá trị bằng x
- 4. Tạo danh sách liên kết rỗng
- 5. Thêm node vào DSLKĐ
- 6. Xóa node trong DSLKĐ



BOÀN KHOA CÔNG NGHỆ PHẨN MỀM BAN HỌC TẬP Sharing is learning

1. Khai báo node:



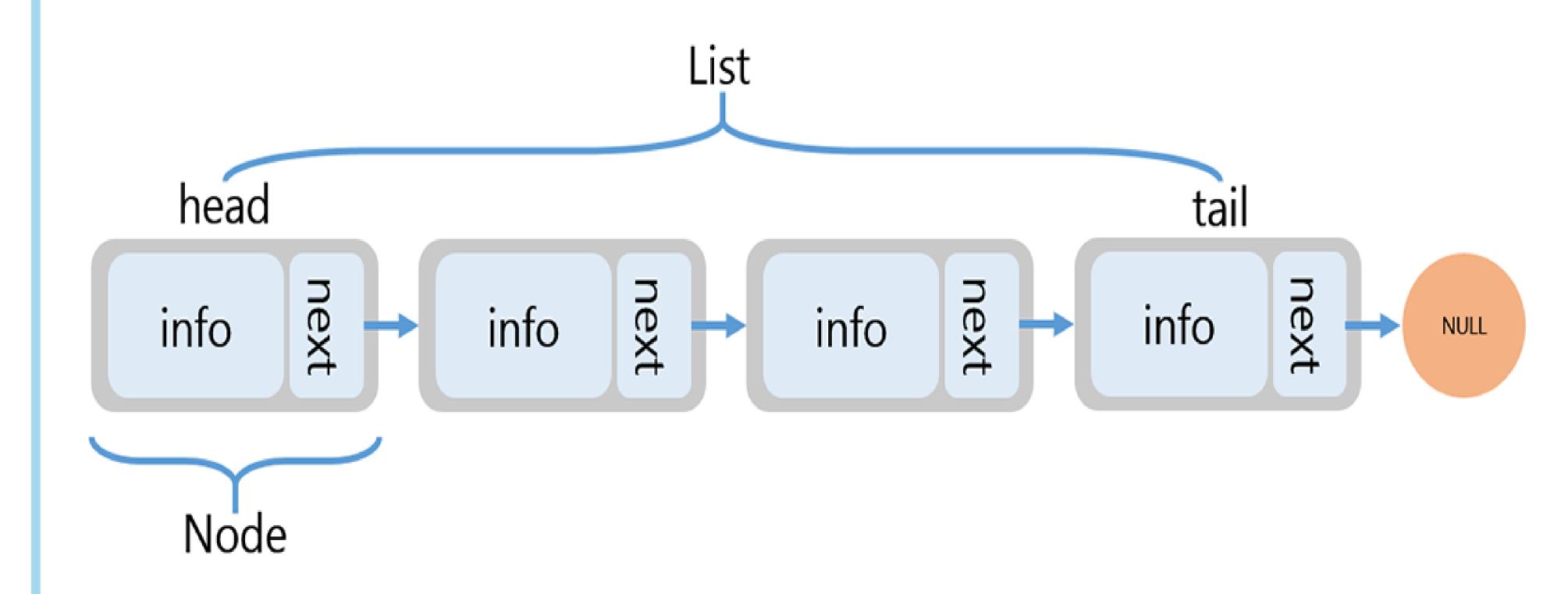
Data: phần chứa dữ liệu của node

Next: con trỏ lưu trữ địa chỉ của node phía sau ??\



BOÀN KHOA CÔNG NGHỆ PHẨN MỀM BAN HỌC TẬP Sharing is learning

2. Khai báo danh sách liên kết đơn





3. Khởi tạo một node mới có giá trị bằng x

```
PNODE* CreateNODE(int x)
15
16
          NODE* p = new NODE;
17
          if (p == NULL)
18
              return NULL;
19
          p->data = x;
20
          p->pNext = NULL;
21
          return p;
22
23
```

pNode Data PNext NULL



4. Khởi tạo danh sách liên kết rỗng

```
void Createlist(List& 1) {
    l.head = NULL;
    l.tail = NULL;
}
```

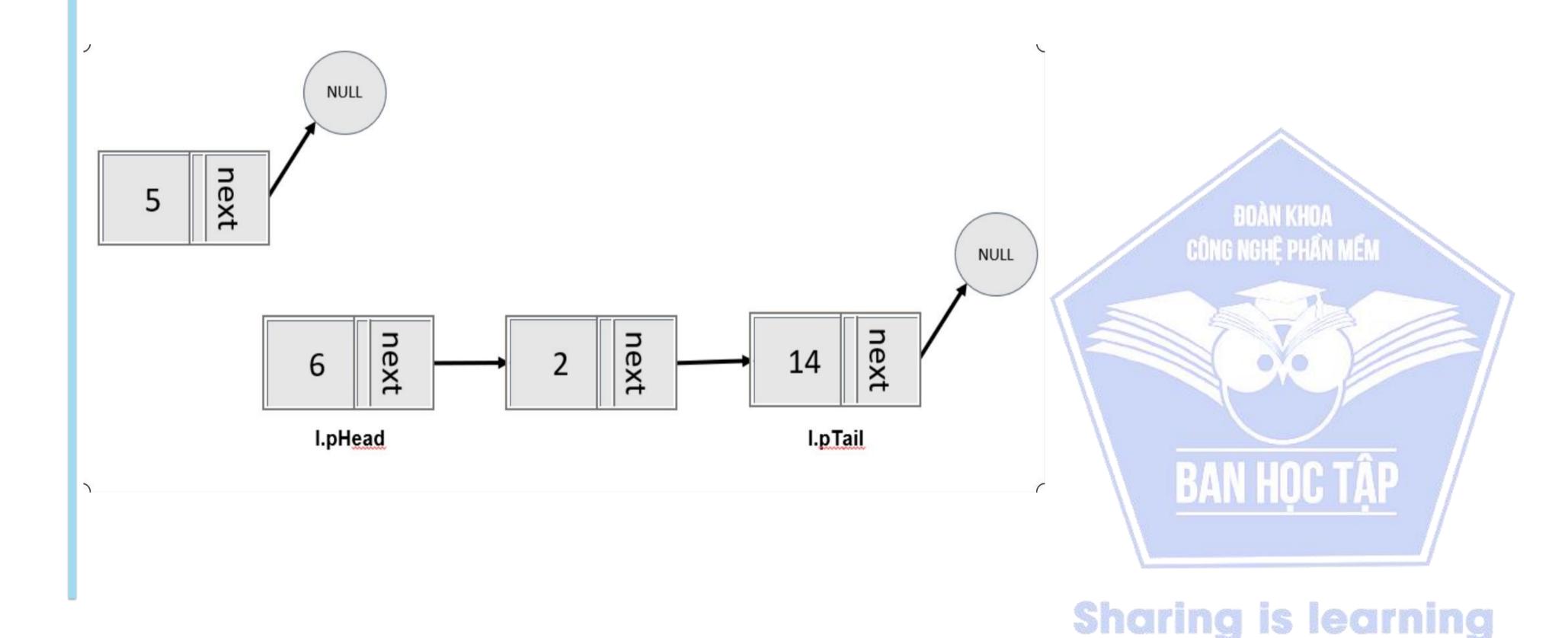
5. Thêm 1 node vào danh sách liên kết

- Thêm 1 node vào đầu DSLK
- Thêm 1 node vào cuối DSLK
- Thêm 1 node p vào sau một node q trong DSLK



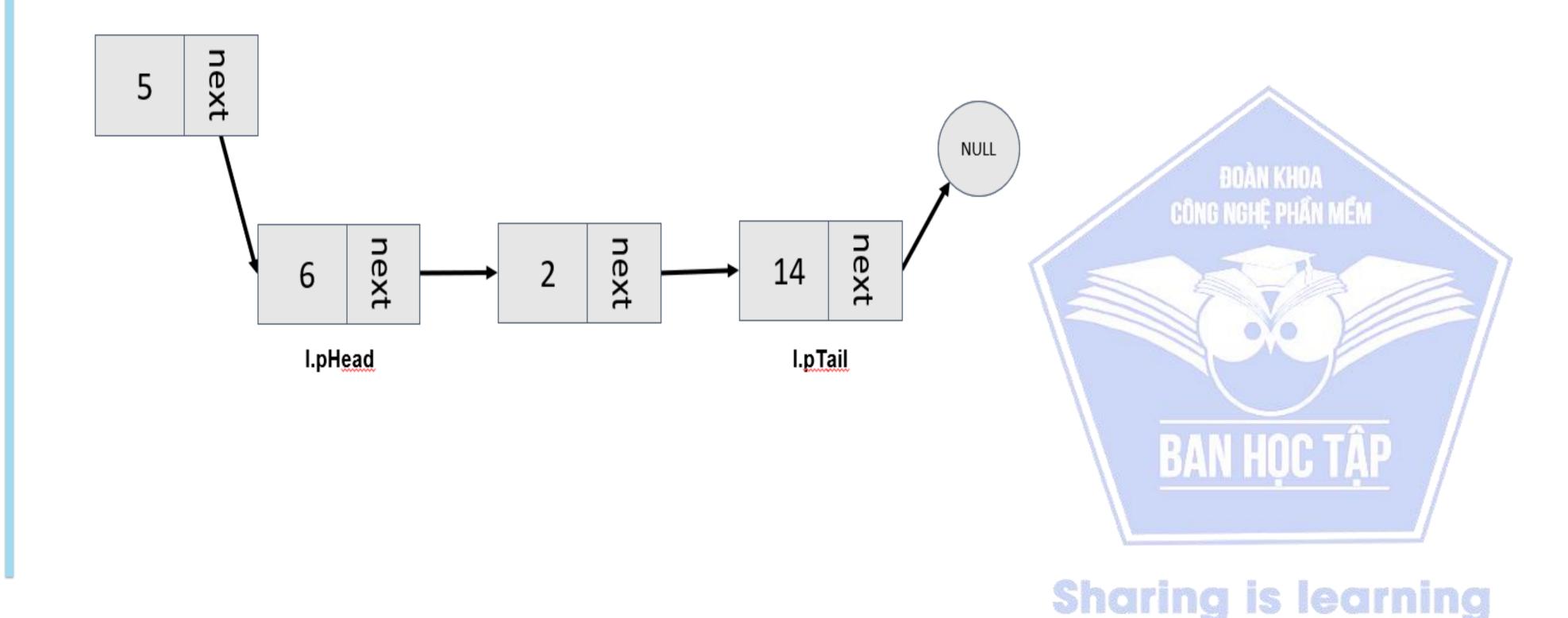
5a. Thêm node p vào đầu DSLKĐ (AddHead)





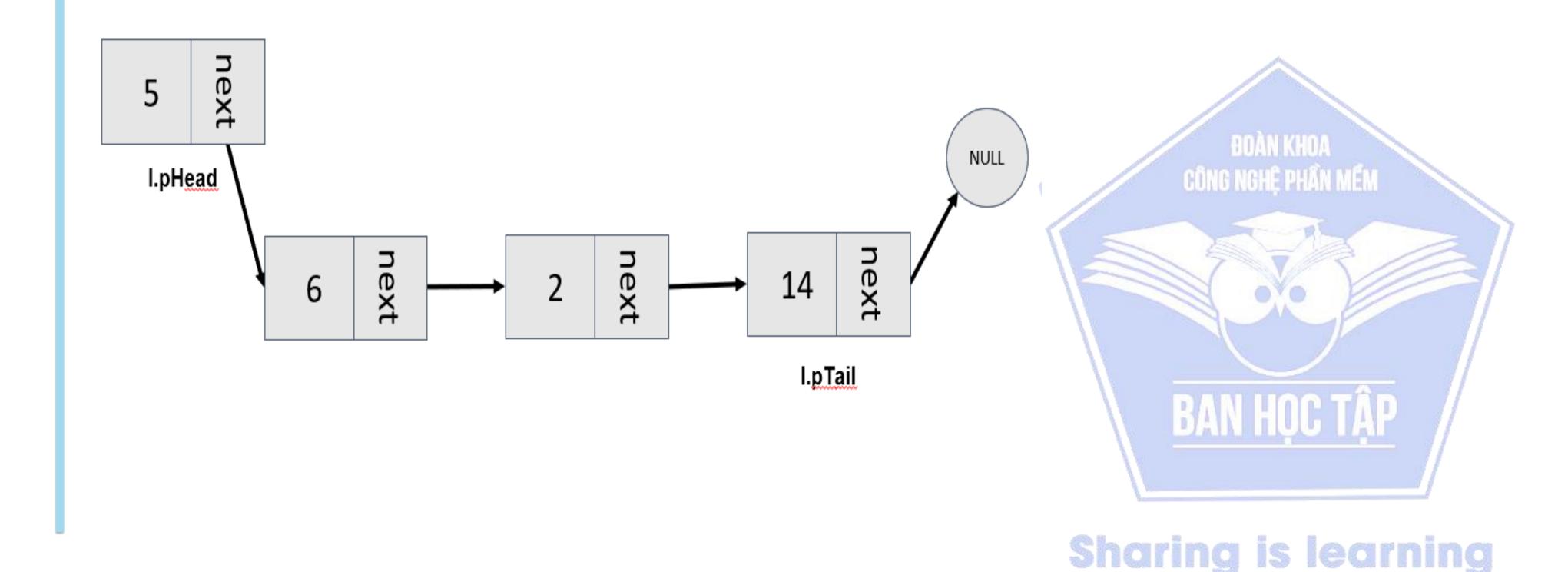
5a. Thêm node p vào đầu DSLKĐ (AddHead)





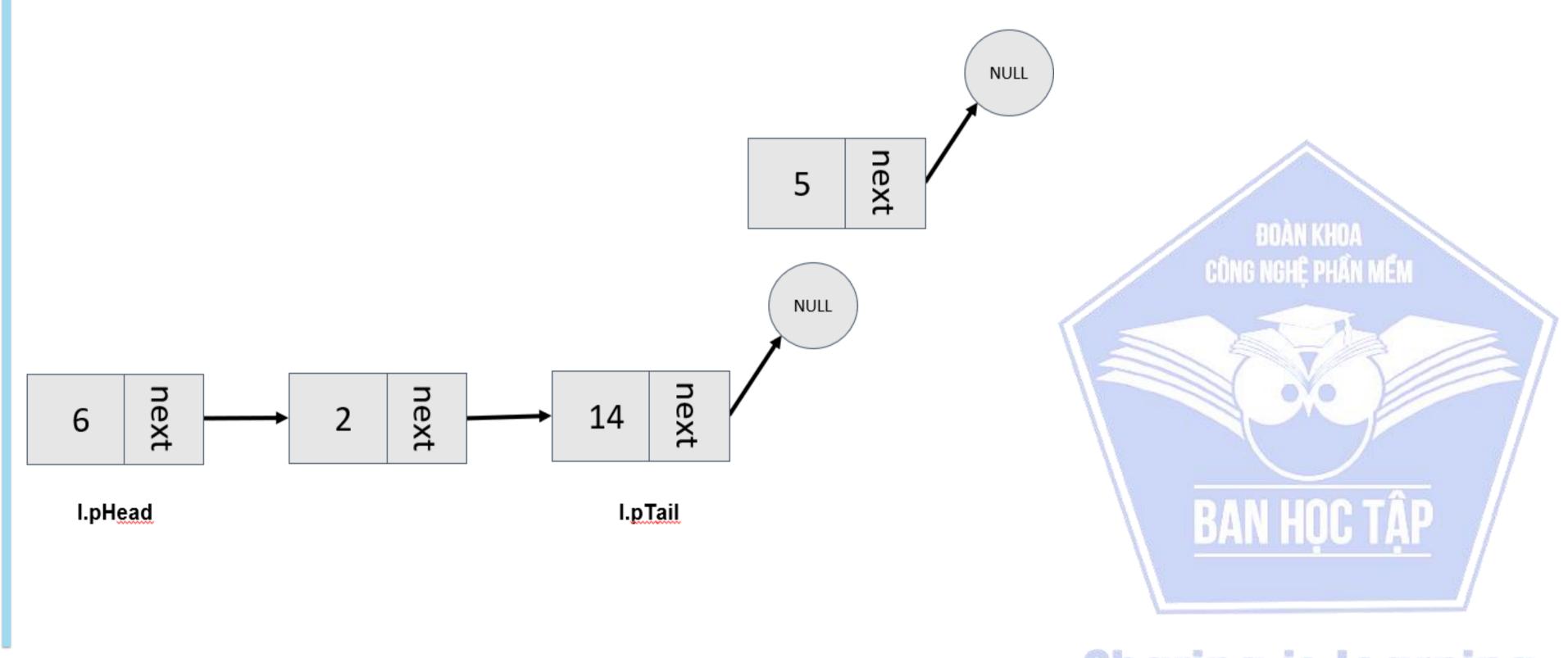
5a. Thêm node p vào đầu DSLKĐ (AddHead)





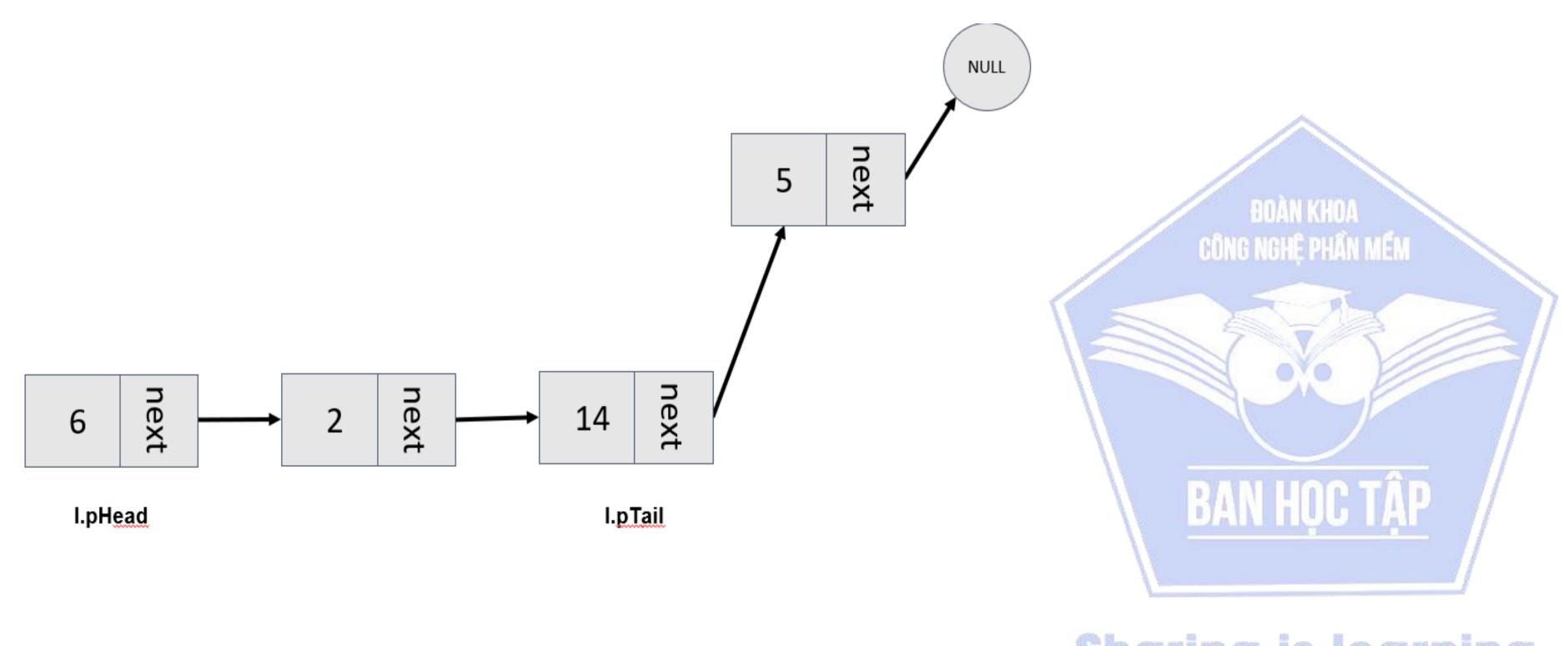
5b. Thêm node p vào cuối DSLKĐ (AddTail)





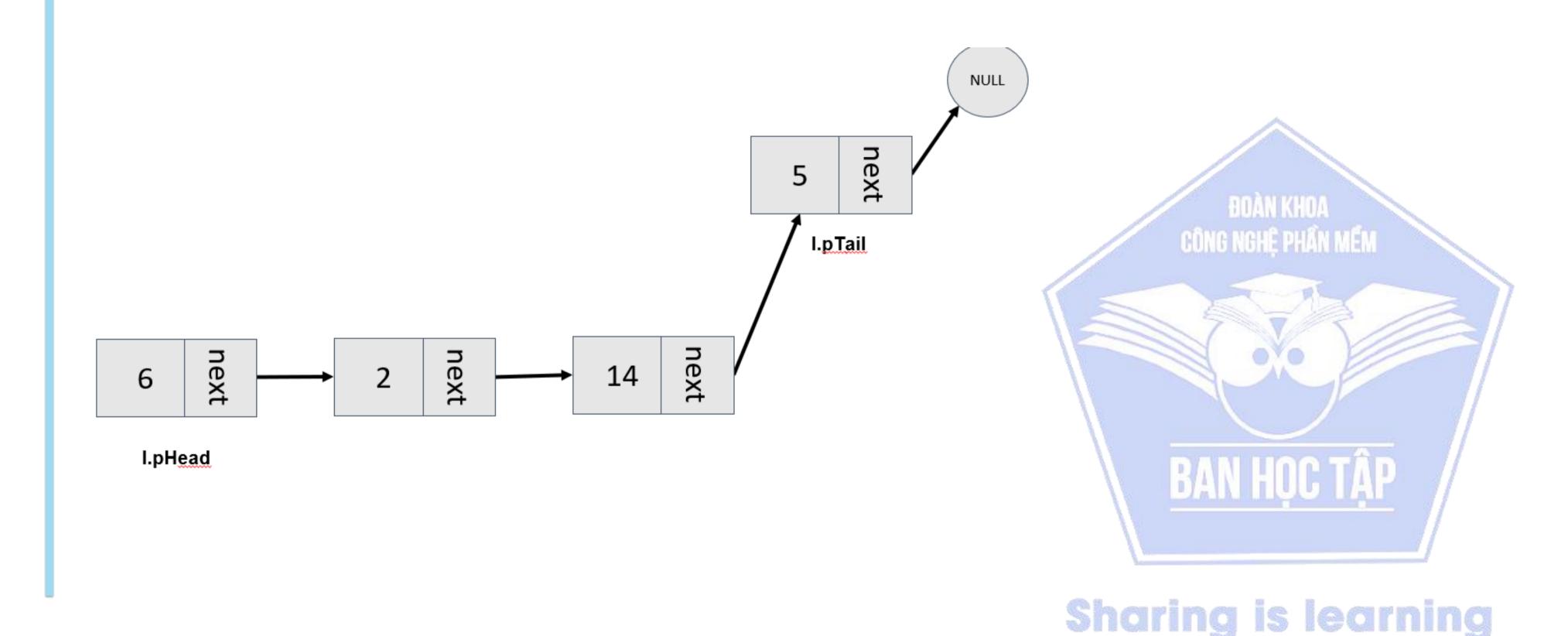
5b. Thêm node p vào cuối DSLKĐ (AddTail)





5b. Thêm node p vào cuối DSLKĐ (AddTail)

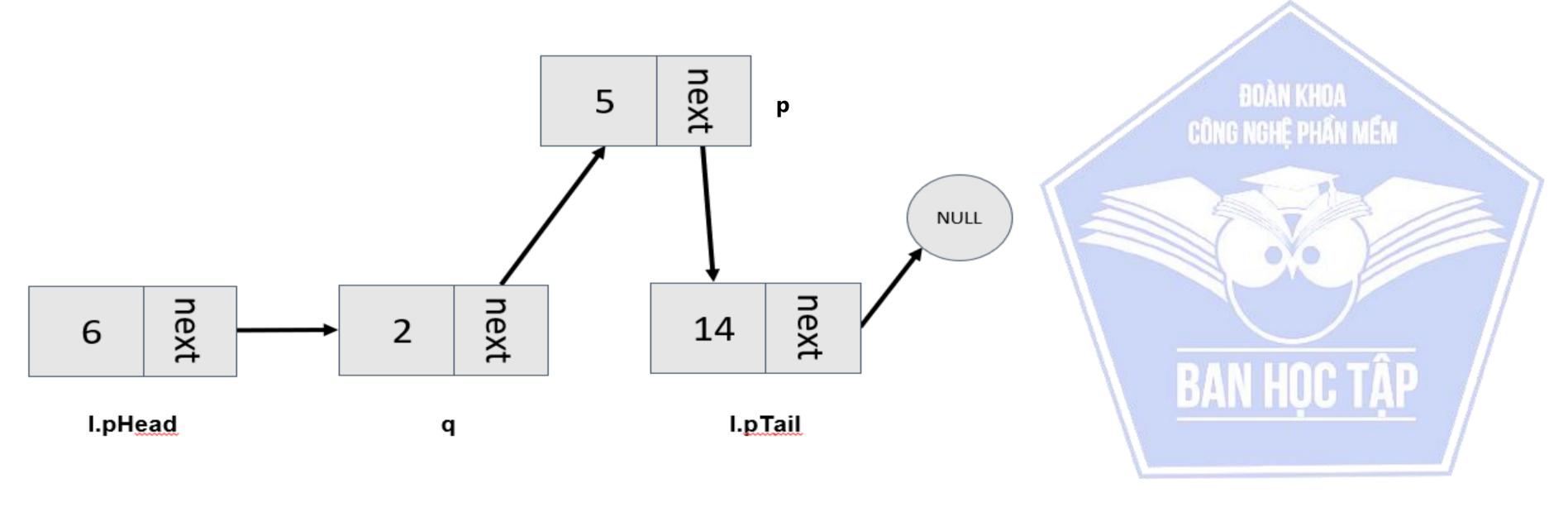






5c. Thêm node p vào sau node q trong DSLKĐ

- Nếu q là node cuối danh sách thì chỉ cần dùng hàm add tail để thêm node p vào danh sách
- Nếu không thì:Cho pnext của q trỏ tới p còn pnext của p trỏ tới con trỏ sau q.



BAN Học TẬP Sharing is learning

6. Xóa node trong danh sách

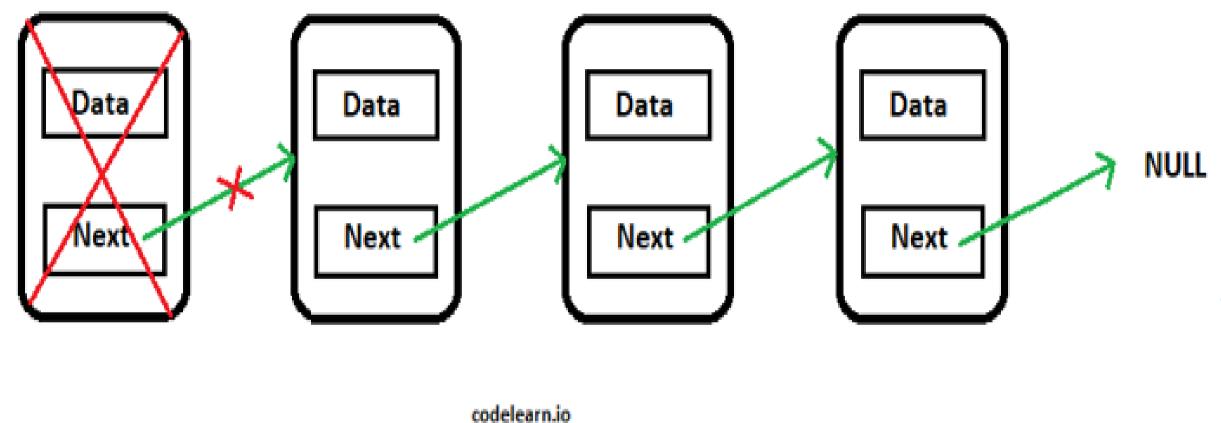
- Nguyên tắc: Phải cô lập node cần xóa trước khi xóa.
- Các vị trị cần xóa:
 - + Xóa node đứng đầu DSLK
 - + Xóa node đứng cuối DSLK
 - + Xóa node có khoá bằng x



Xóa 1 node trong DSLKĐ

6a. Xóa 1 node p đầu DSLK



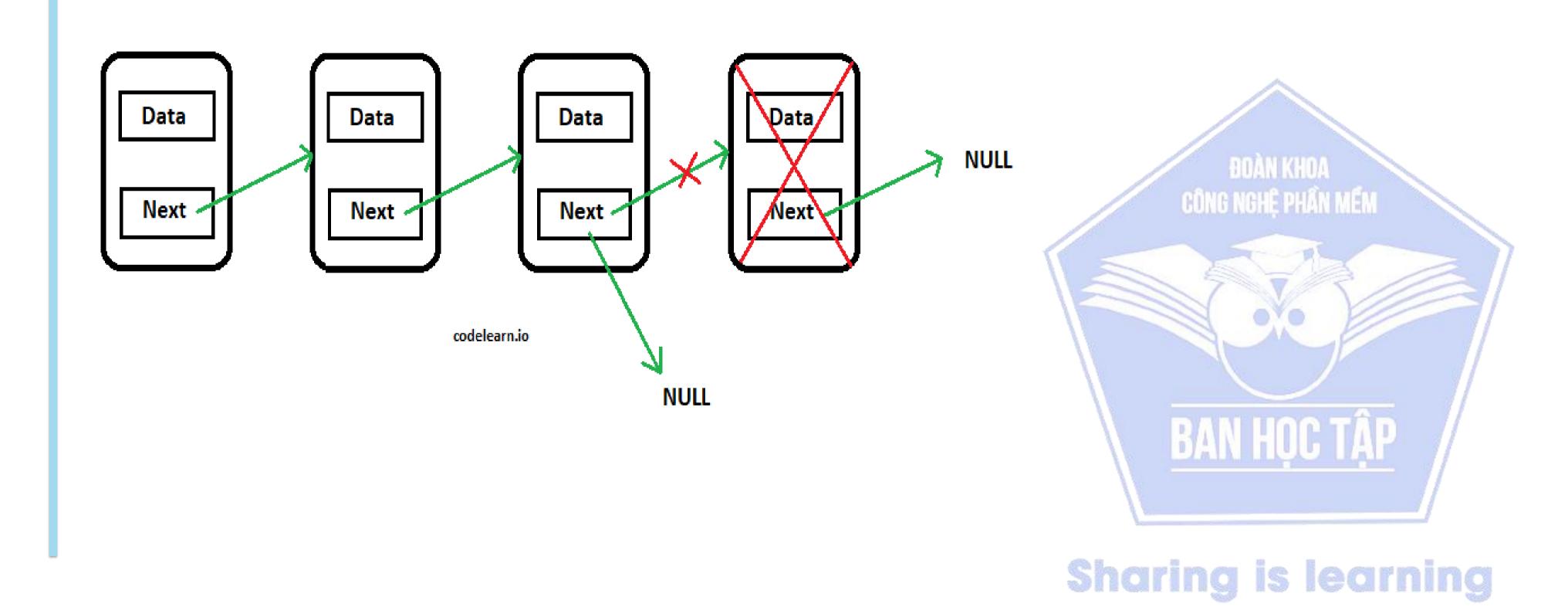




Xóa 1 node trong DSLKĐ

6b. Xóa 1 node p ở cuối DSLK





Một số code tham khảo

```
void AddTail(List& 1, Node* p)
pstruct List {
     Node *head;
                                          if (1.head == NULL)
     Node *tail;
                                              1.head = p;
                                              1.tail = p;
pvoid Createlist(List& 1) {
     1.head = NULL;
                                          else
     1.tail = NULL;
                                              1.tail->next = p;
                                              1.tail = p;
                                    □void InsertAfterq(List& 1, Node* p, Node* q)
void AddHead(List& 1, Node* p) {
    if (1.head == NULL)
                                         if (q != NULL)
       1.\mathsf{head} = \mathsf{p};
        1.tail = 1.head;
                                             p->Next = q->Next;
                                             q->Next = p;
    else
                                             if (1.Tail == q)
                                                 1.Tail = p;
        p->next = 1.head;
        1.head = p;
                                         else // list rong
                                             AddHead(1, p);
```



Stack và Queue





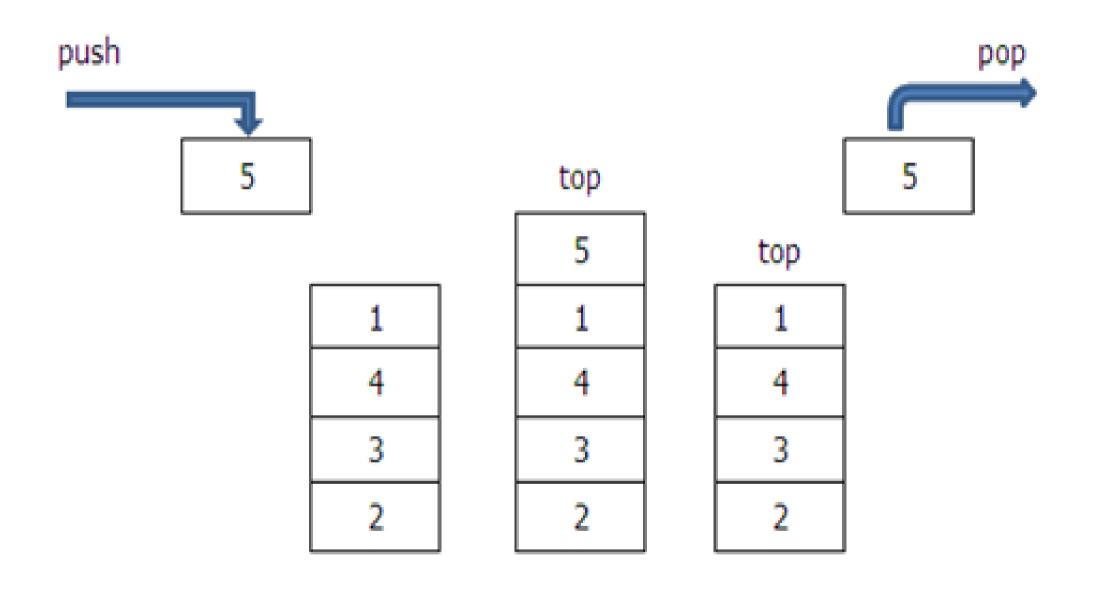




Stack

1. Cơ chế

LIFO (Last In First Out)



• Chú ý: Tất cả các thao tác với ngăn xếp chỉ tác động đến *phần tử ở đầu* ngăn xếp.





Stack



2. Các thao tác với stack

- IsEmptyStack: kiểm tra stack rỗng không.
- IsFullStack: kiểm tra stack đầy không.
- **Push**: thêm 1 phần tử vào đỉnh stack, có thể làm stack đầy.
 - Pop: lấy ra 1 phần tử từ đỉnh stack, có thể làm stack rỗng.
 - Top: kiểm tra phần tử đầu stack.

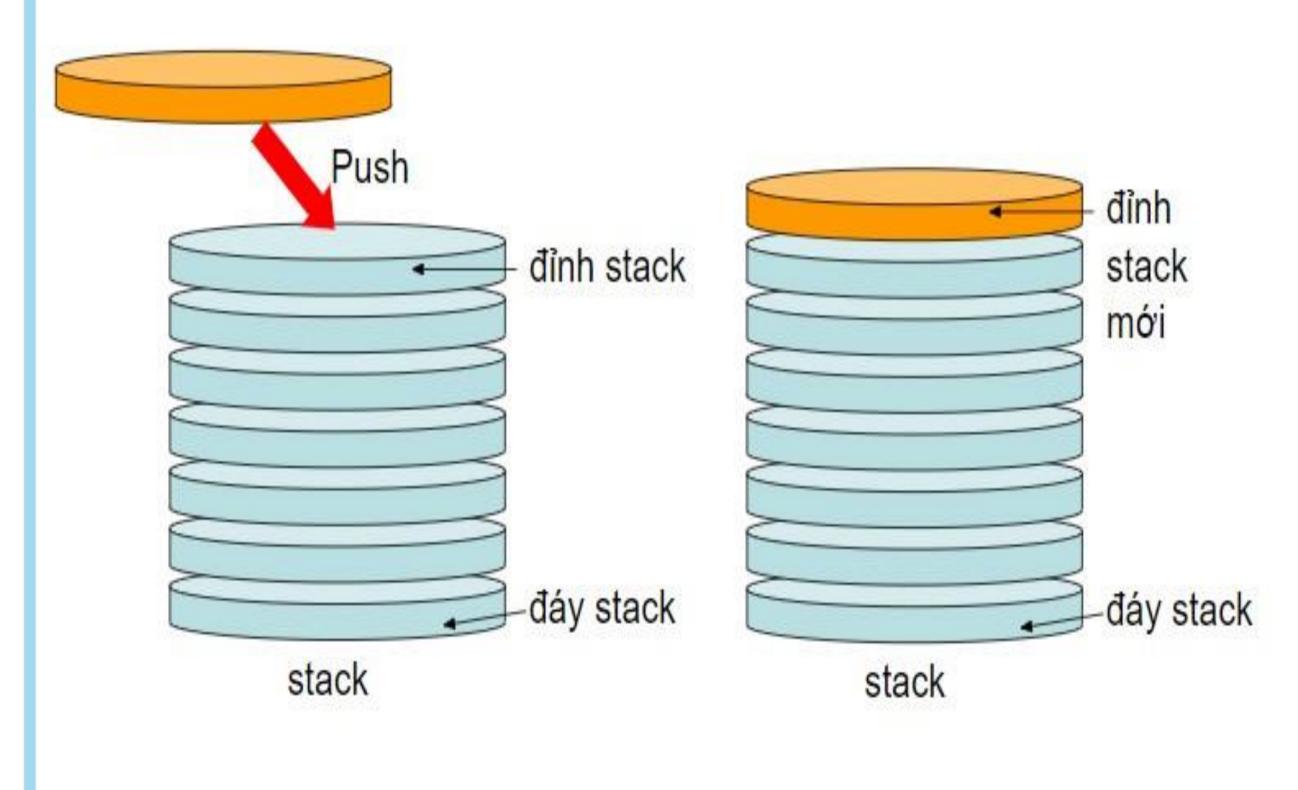
2. Cách cài đặt Stack

- Sử dụng mảng 1 chiều.
- Sử dụng DSLK đơn.



Push: Thêm 1 phần tử vào Stack

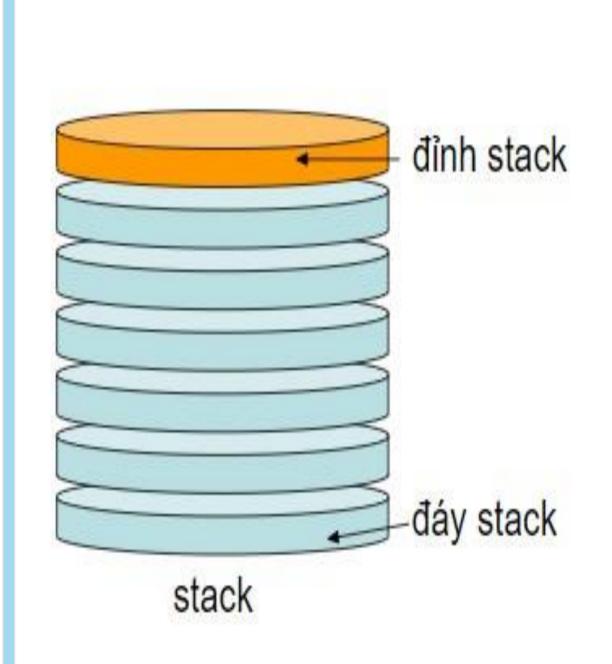


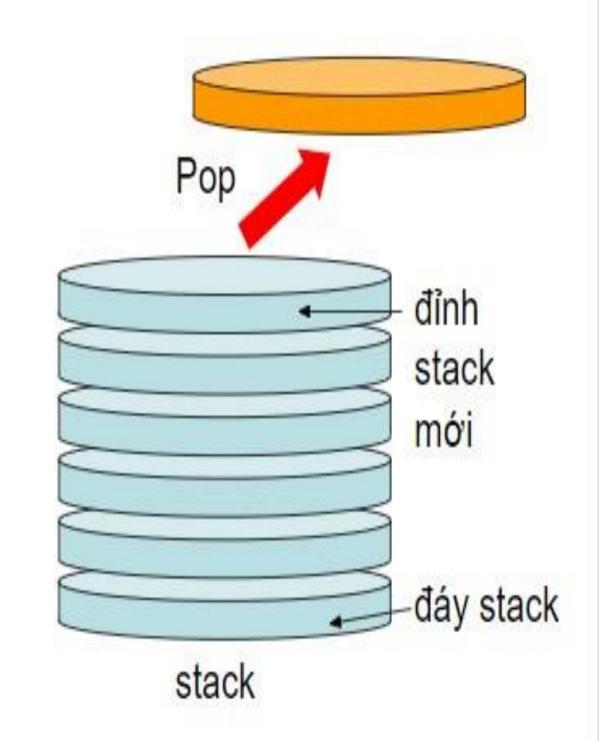




Pop: Lấy 1 phần tử từ Stack









Stack

```
□bool pop(Stack& s, int& a)
                                                42
Một số code tham khảo:
                                                43
                                                           if (IsEmpty(s))
                                                44

☐ struct Node

                                                              return false;
   19
                                                45
                                                           Node* p = s.pHead;
                                                46
   20
                                                           a = p - n;
                                                47
                int n;
   21
                                                           s.pHead = s.pHead->pNext;
                                                48
   22
                Node* pNext;
                                                           delete p;
                                                49
   23
           };
                                                           p = NULL;
                                                50
   24
          ⊡struct Stack
                                                           return true;
                                                51
                                                52
   25
                                                53
   26
                Node* pHead;
                                                      □void push(Stack& s, int a)
                                                54
           };
   27
                                                55
                                                56
                                                           Node* p = new Node;
          void CreateStack(Stack& s)
   29
                                                57
                                                           p->n = a;
   30
                                                           p->pNext = NULL;
                                                58
               s.pHead = NULL;
   31
                                                59
                                                           if (s.pHead == NULL)
   32
                                                60
                                                               s.pHead = p;
                                                61
          bool IsEmpty(Stack& s)
    34
                                                62
   35
                                                           else
                                                63
               if (s.pHead == NULL)
    36
                                                64
                    return true;
    37
                                                               p->pNext = s.pHead;
                                                65
               else
    38
                                                               s.pHead = p;
                                                66
                    return false;
    39
                                                67
```

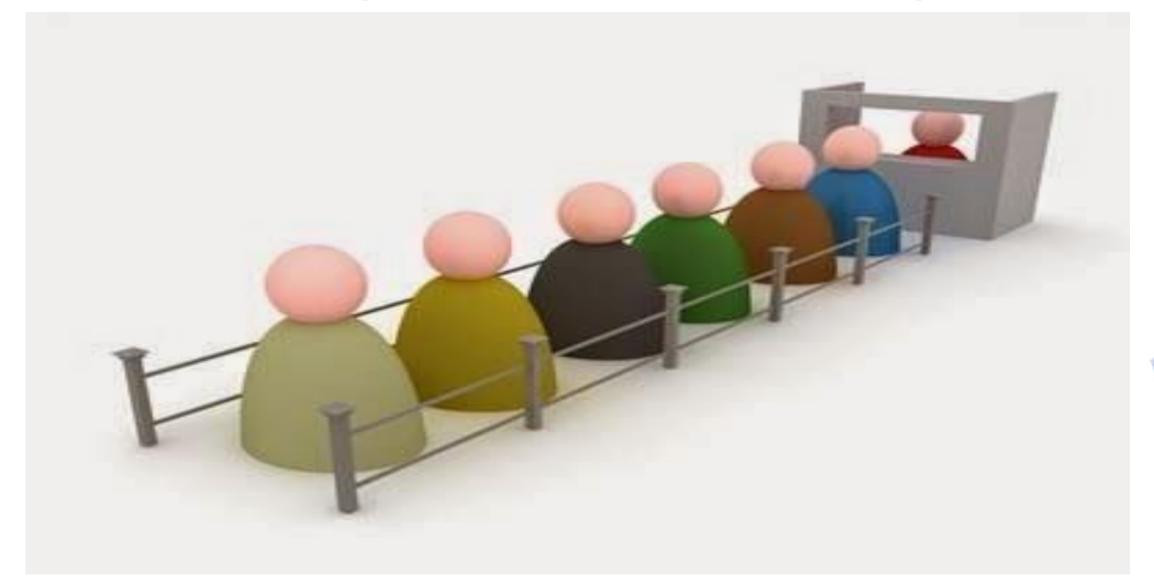
68



Queue

1. Cơ chế

FIFO (First In First Out)



Chú ý: Tất cả các thao tác với hàng đợi sẽ tác động đến *phần tử đầu và cuối* của hàng đợi.





Queue



2. Các thao tác trên Queue

- -**EnQueue(O)**: Thêm đối tượng O vào cuối hàng đợi.
 - -DeQueue(): Lấy đối tượng ở đầu hàng đợi
- -isEmpty(): Kiểm tra xem hàng đợi có rỗng hay

không?

-Front(): Trả về giá trị của phần tử nằm đầu hàng đợi mà không hủy nó

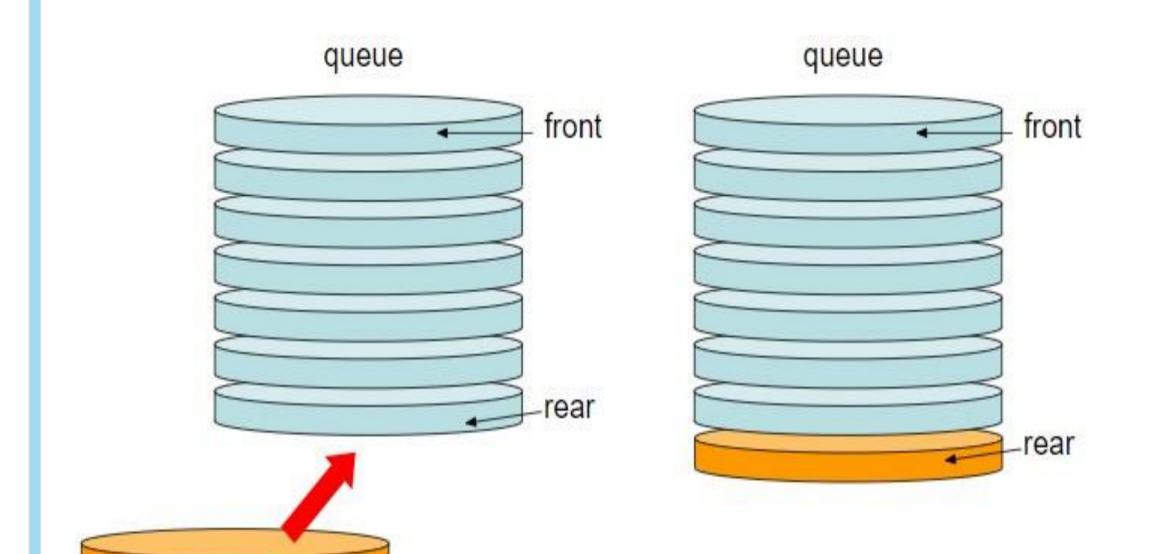
3. Cách cài đặt Queue

- Sử dụng mảng 1 chiều.
- Sử dụng DSLK đơn.



Enqueue: Thêm vào cuối Queue

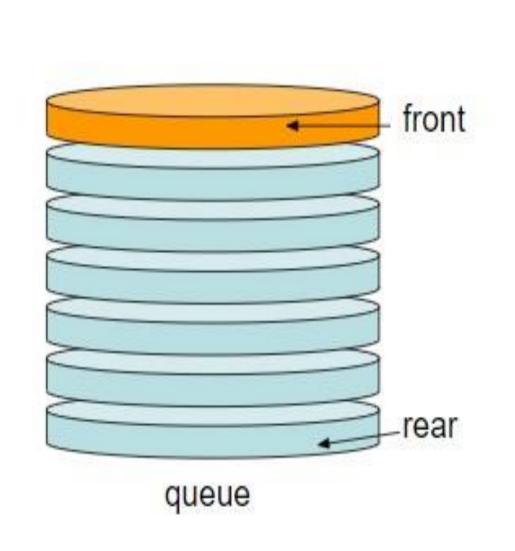


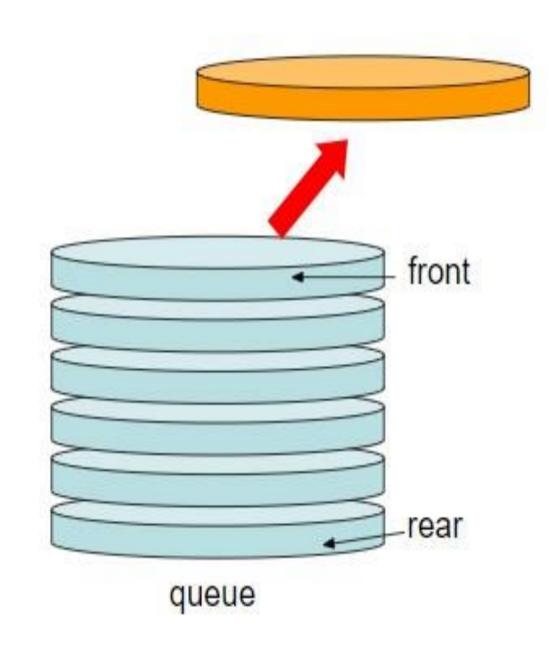




Dequeue: Lấy ở đầu Queue









Queue

87



```
Một số code tham khảo:
                                               □bool dequeue(Queue& 1, int &x)
                                         88
                                         89
                                                 {
       ■struct node {
  11
                                                     if (isEmpty(1))
                                         90
             int n;
 12
                                                         return false;
                                         91
 13
             node* pNext;
                                                     node* p = 1.pHead;
                                         92
 14
         };
                                         93
                                                     x = p - n;

    struct Queue {
 15
                                         94
                                                     1.pHead = p->pNext;
  16
             node* pHead;
                                                     delete p;
                                         95
             node* pTail;
  17
                                                     p = NULL;
                                         96
         };
  18
                                         97
                                                     return true;
        □void CreateQueue(Queue& 1)
  56
                                         98
  57
                                               □void enqueue(Queue& 1, int x)
                                         99
             1.pHead = NULL;
  58
                                        100
                                                 {
             1.pTail = NULL;
  59
                                                     node* tem = new node;
                                        101
  60
                                        102
                                                     tem->n = x;
        □bool isEmpty(Queue 1)
  81
                                                     tem->pNext = NULL;
                                        103
  82
                                                     AddTail(1, tem);
                                        104
             if (1.pHead == NULL)
  83
                                                 }
                                        105
                return true;
  84
  85
             else
                return false;
  86
```

Hàm AddTail của queue có cấu trúc tương tự với hàm AddTail của list

Nội dung Training



- I. Danh sách liên kết đơn, ngăn xếp, hàng đợi
- II. Giải thuật tìm kiếm.





1. Tìm kiếm tuyến tính (Linear search):

- I. Ý tưởng và minh họa.
- II. Mã nguồn.

2. Tìm kiếm tuyến tính cải tiến:

- I. Ý tưởng và minh họa.
- II. Mã nguồn.

3. Tìm kiếm nhị phân (Binary search):

- I. Ý tưởng và minh họa.
- II. Mã nguồn.





1. Tìm kiếm tuyến tính (Linear search):

- I. Ý tưởng và minh họa.
- II. Mã nguồn.





1. Tìm kiếm tuyến tính (Linear search):

- Ý tưởng: Duyệt từ phần tử đầu tiên cho đến khi tìm được phần tử cần tìm và trả về vị trí xuất hiện phần tử đó. Nếu không tìm thấy trả về -1.
- Áp dụng cho dãy có hoặc không có thứ tự.
- Độ phức tạp thuật toán là O(n).





1. Tìm kiếm tuyến tính (Linear search):

Ví dụ minh họa:

A:	-2	3	1	5	2	0	2 BOAN KHOA - 5 6
VT:	0	1	2	3	4	5	6 7 8 9

o Tìm
$$x = 5$$
 ---> Trả về vị trí 3.

$$\circ$$
 Tìm x = 2 ---> Trả về vị trí 4.

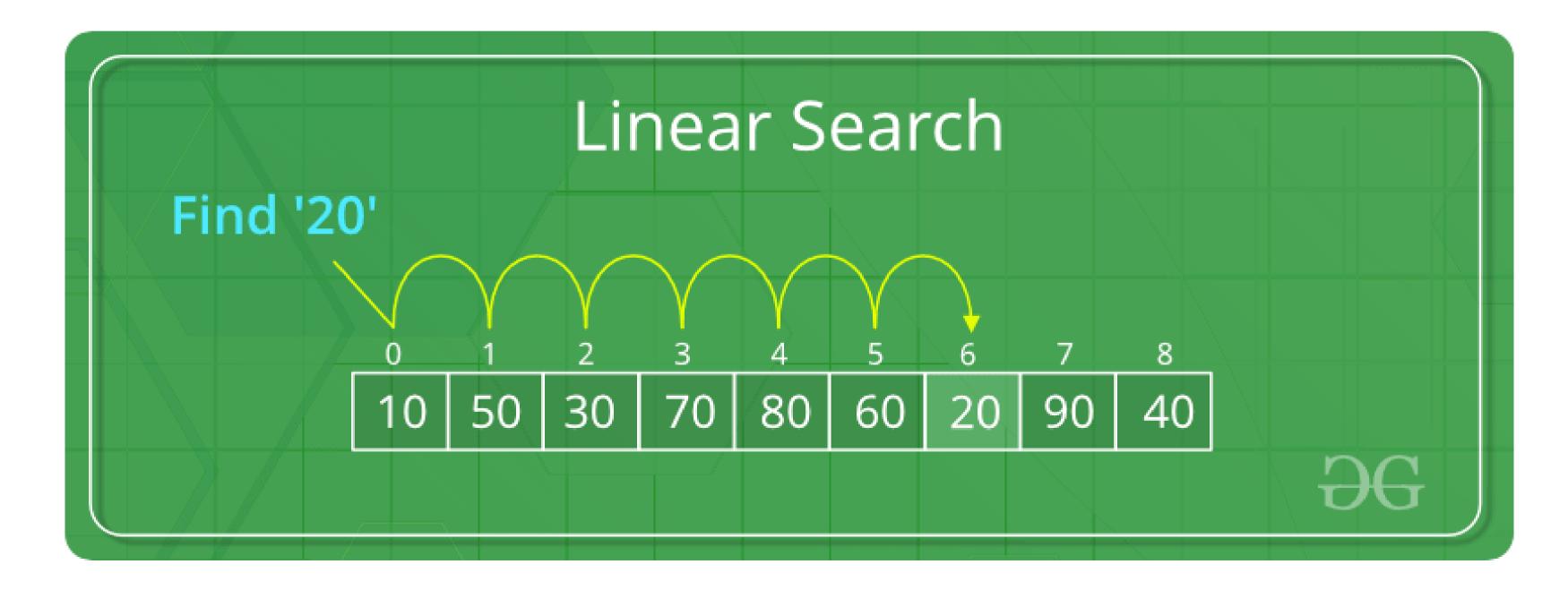
○ Tìm
$$x = -1$$
 ---> Trả về -1.





1. Tìm kiếm tuyến tính (Linear search):

Ví dụ minh họa:



1. Tìm kiếm tuyến tính (Linear search):

Các bước tiến hành:

- Bước 1: Khởi tạo và gán i=0
- Bước 2: So sánh a[i] với giá trị x cần tìm,
 có 2 khả năng:
 - A[i]==x, tìm thấy x, dừng.
 - A[i]!=x, chuyển sang bước 3.
- Bước 3: i=i+1, xét tiếp phần tử kế tiếp trong mảng. Nếu i==N (hết mảng), dừng. Ngược lại: lặp lại bước 2.







1. Tìm kiếm tuyến tính (Linear search):

❖ Mã nguồn:





1. Tìm kiếm tuyến tính (Linear search):

• Best case: **O(1)**

Worst case: O(n)

Average case: O(n)





2. Tìm kiếm tuyến tính cải tiến:

I. Ý tưởng và minh họa.

II. Mã nguồn.





2. Tìm kiếm tuyến tính cải tiến:

- Số phép so sánh của thuật toán tìm kiếm tuyến tính trong trường hợp xấu nhất là 2n.
- Để giảm thiểu số phép so sánh trong vòng lặp cho thuật toán, ta có thể thêm phần tử "lính canh" vào cuối dãy.



BAN Học TẬP Sharing is learning

2. Tìm kiếm tuyến tính cải tiến:

```
⊡int linearSearchUpdated(int a[], int n, int x)
 6
           int i = 0;
           a[n] = x; //a[n] là phần tử "lính canh"
          while (a[i] != x)
10
               i++;
11
12
           if (i == n)
13
14
               return 0; //không tìm thấy x
15
16
           else
17
18
               return 1; //tìm thấy x
19
20
22
```





3. Tìm kiếm nhị phân (Binary search):

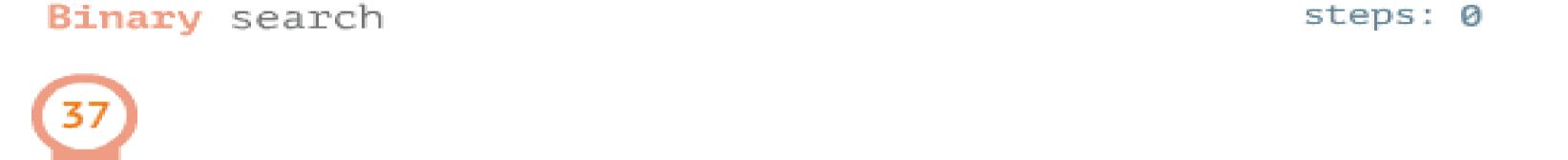
I. Ý tưởng và minh họa.

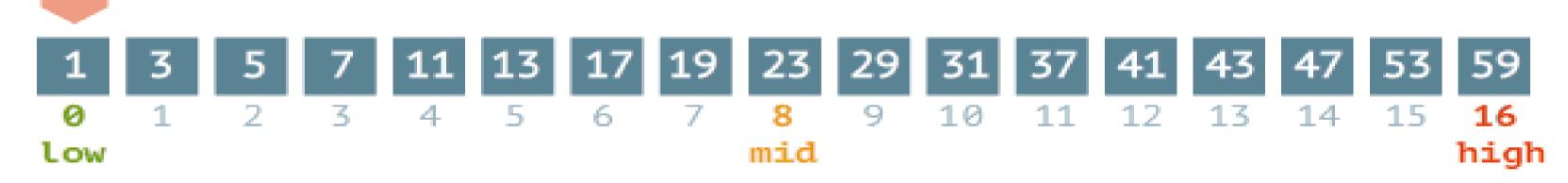
II. Mã nguồn.



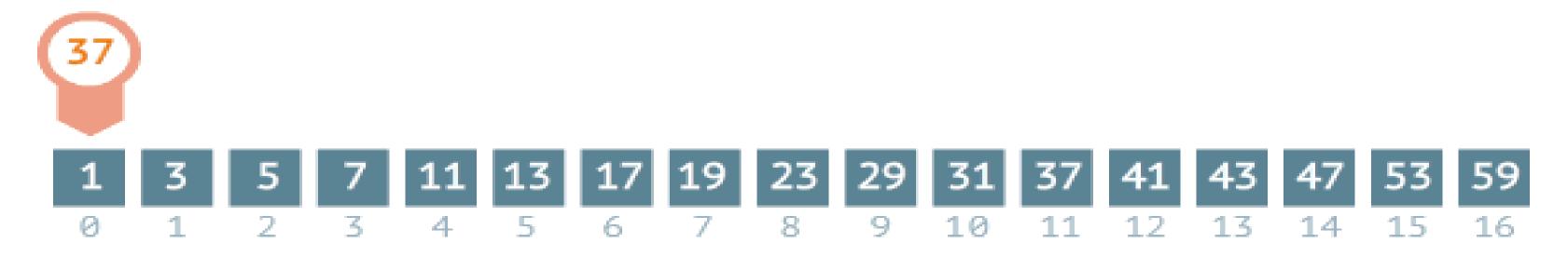


2. Tìm kiếm nhị phân (Binary search):





Sequential search steps: 0





2. Tìm kiếm nhị phân (Binary search):

• Áp dụng cho dãy đã có thứ tự (Tăng dần/giảm dần).

• Độ phức tạp thuật toán là O(log(n)).

Qui ước: ta viết log₂(n) là log(n).





2. Tìm kiếm nhị phân (Binary search):

Giả sử ta có mảng tăng dần, ta có ý tưởng thuật toán như sau:

Xét đoạn mảng arr[left...right] cần tìm kiếm phần tử x. Ta so sánh x với phần tử ở vị trí giữa của mảng (mid = (left + right)/2):

- Nếu phần tử arr[mid] = x. Kết luận và thoát chương trình
- Nếu arr[mid] < x. Chỉ thực hiện tìm kiếm trên đoạn arr[mid+1...right]
- Nếu arr[mid] > x. Chỉ thực hiện tìm kiếm trên đoạn arr[left...mid-1]



2. Tìm kiếm nhị phân (Binary search):

Các bước tiến hành:

- Bước 1: left=1; right=N-1;
- Bước 2:
 - \checkmark Mid = (left + right)/2
 - ✓ So sánh A[mid] với X, có 3 khả năng:
 - A[mid] = x: tìm thấy
 - A[mid] > x: right=mid-1;
 - A[mid] < x: left=mid+1;
- Bước 3: nếu left<=right, tức là còn phần tử trong dãy hiện hành, tiếp tục lặp lại bước 2. Ngược lại: dừng, kết thúc giải thuật.

ĐOÀN KHOA CÔNG NGHỆ PHẨN MẾM



2. Tìm kiếm nhị phân (Binary search):

Ví du minh họa:

					1	1			<u> </u>	
A:	-95	-10	0	1	9	15	46	53	98	911
VT:	0	1	2	3	4	5	6	công ngi 7	HỆ PHẨN MẾM	9
		\		400					X	

Tim x = -10? x = 911? x = 3? BAN HỌC TẬP

Sharing is learning



2. Tìm kiếm nhị phân (Binary search):

Ví dụ minh họa: tìm x = -10

A:	-95	-10	0	1	9	15	46	53	98	911
								noà	SUZZIIOS	

VT:

0

1

2

3

4

5

6

7/10 NGHỆ PHẢ SIẾM







- > A[Mid] = 9 ---> A[Mid] != x
- x < A[Mid] ---> x thuộc miền bên trái mảng A.

> L = 0

R = 9

 \rightarrow Mid = (L + R) / 2 = 4

Sharing is learning

BAN HOC TAP



2. Tìm kiếm nhị phân (Binary search):

Ví du minh hoa: tìm x = -10

_				TIOGI CITI	174 10					
A:	-95	-10	0	1	9	15	46	53	98	911
VT:	0	1	2	3	4	5	6	ĐOÀ Czing Ngh	N KHOA Ê PHÂI 8 MÉM	9





$$> L = 0$$

$$> R = 3$$

$$\rightarrow$$
 Mid = (L + R) / 2 = 1

$$>$$
 A[Mid] = -10 ---> A[Mid] = x

==> Đã tìm thấy x ở vị trí thứ 1 trong mảng A.

BAN HOC TAP



2. Tìm kiếm nhị phân (Binary search):

Ví du minh họa: tìm x = 911

A: -95 -10 0 1 9 15 46 53 98 911	A:	-95	-10	0	1	9	15	46	53	98	911
----------------------------------	----	-----	-----	---	---	---	----	----	----	----	-----

VT:

BOÀN KHOA 77NG NGHỆ PHẨ SNÉM







$$> L = 0$$

$$R = 9$$

$$\rightarrow$$
 Mid = (L + R) / 2 = 4 phải mảng A.

$$ightharpoonup A[Mid] = 9 ---> A[Mid] != x$$

$$\Rightarrow$$
 x > A[Mid] ---> x thuộc miền bên R) / 2 = 4 phải mảng A.

BAN HOC TÂP



2. Tìm kiếm nhị phân (Binary search):

Ví du minh hoa: tìm x = 911

A:	-95	-10	0	1	9	15	46	53	98	911
VT:	0	1	2	3	4	5	6	BOÀ CZING NGI	N KHOA IỆ PHẨI SNÉM	9 R

$$\triangleright$$
 L = 5

$$> R = 9$$

$$\rightarrow$$
 Mid = (L + R) / 2 = 7 phải mảng A.

$$\rightarrow$$
 A[Mid] = 53 ---> A[Mid] != x

x > A[Mid] ---> x thuộc miền bên



2. Tìm kiếm nhị phân (Binary search):

Ví dụ minh họa: tìm x = 911

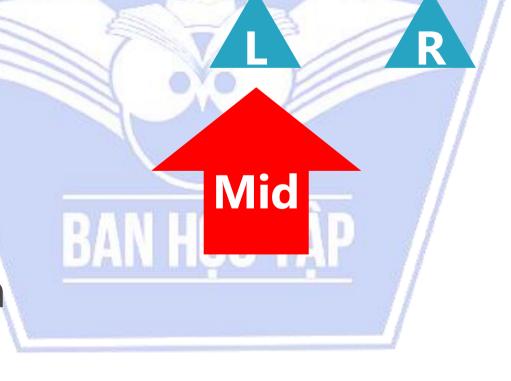
\	0	1	2	2	4	5	6	ĐOÀ C'ANG NGI	N KHOA Æ PHÅ SAÉM	0
A:	-95	-10	0	1	9	15	46	53	98	911

$$> L = 8$$

$$> R = 9$$

$$\rightarrow$$
 Mid = (L + R) / 2 = 8

$$\rightarrow$$
 A[Mid] = 98 ---> A[Mid] != x





2. Tìm kiếm nhị phân (Binary search):

Ví du minh hoa: tìm x = 911

A:	-95	-10	0	1	9		46		98	911
VT:	0	1	2	3	4	5	6	ĐOÀ CZNG NGH	N KHOA É PHÁI 8 NÉM	9

$$\triangleright$$
 L = 9

$$> R = 9$$

$$\rightarrow$$
 Mid = (L + R) / 2 = 9

$$\rightarrow$$
 A[Mid] = 911 ---> A[Mid] = x

==> Đã tìm thấy x ở vị thứ 9 trong

mảng A. Sharing is learning



Mid



2. Tìm kiếm nhị phân (Binary search):

Ví du minh họa: tìm x = 3

A: -95 -10 0 1 9 15 46 53 98	911
------------------------------	-----

VT:

ĐOÀN KHOA 7NG NGHỆ PHÁ 8 TÊM







$$> L = 0$$

$$> R = 9$$

$$\rightarrow$$
 Mid = (L + R) / 2 = 4 trái mảng A.

$$ightharpoonup A[Mid] = 9 ---> A[Mid] != x$$

$$ightharpoonup x < A[Mid] ---> x thuộc miền bên R) / 2 = 4 trái mảng A.$$

BAN HOC TÂP



2. Tìm kiếm nhị phân (Binary search):

Ví dụ minh họa: tìm x = 3

		<u> </u>	<u>aa mm</u>	THOM: CITE	<u> </u>					
A:	-95	-10	0	1	9	15	46	53	98	911
VT:	0	1	2	3	4	5	6	ĐOÀ CZING NGI	N KHOA É PHÁ 8 ném	9
				R						

- > L = 0
- > R = 3
- \rightarrow Mid = (L + R) / 2 = 1 phải mảng A.

Mid

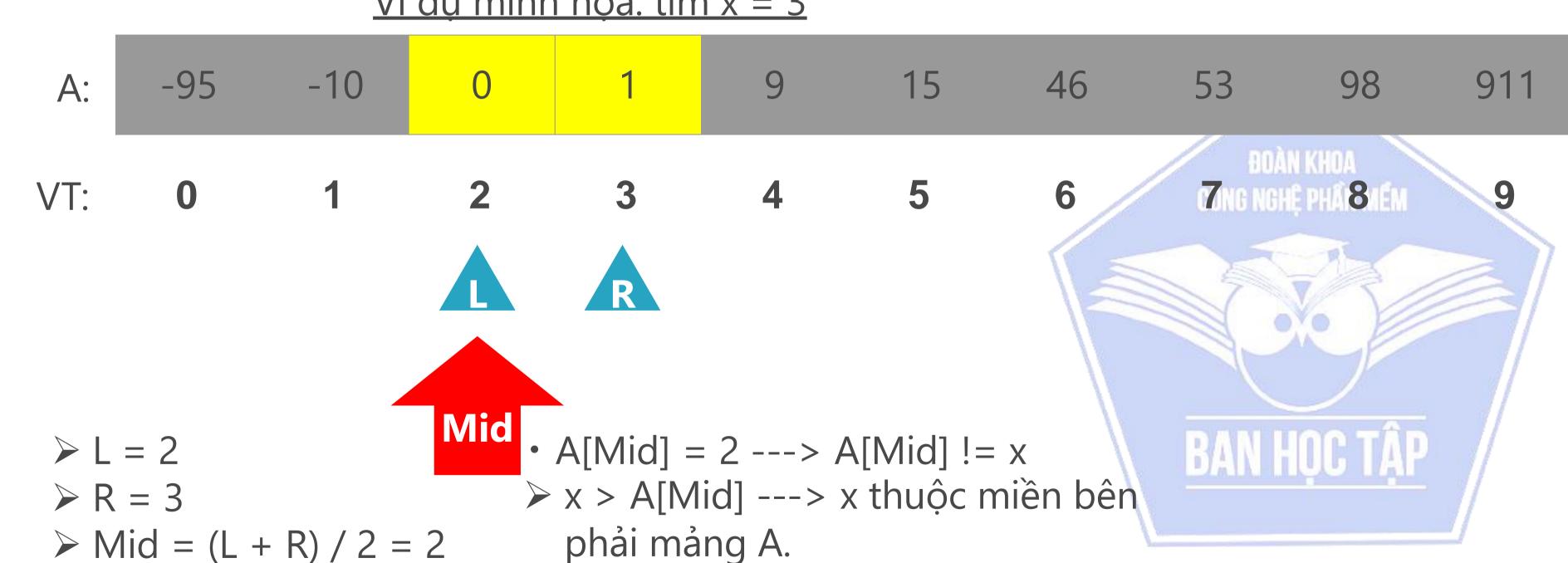
- > A[Mid] = -10 ---> A[Mid] != x
- x > A[Mid] ---> x thuộc miền bên phải mảng A.

BAN HOC TÂP



2. Tìm kiếm nhị phân (Binary search):

Ví du minh họa: tìm x = 3





2. Tìm kiếm nhị phân (Binary search):

Ví du minh họa: tìm x = 3

A: -95 -10 0 1 9 15 46 53 98 911

VT: 0 1 2 3 4 5 6 7NG NGHỆ PHẦ SIỆM 9



$$\triangleright$$
 R = 3

$$\rightarrow$$
 Mid = (L + R) / 2 = 3

$$\rightarrow$$
 A[Mid] = 1 ---> A[Mid] != x

> x > A[Mid] ---> x thuộc miền bên phải mảng A.



2. Tìm kiếm nhị phân (Binary search):

Ví du minh hoa: tìm x = 3

A:	-95	-10	0	1	9	15	46	53	98	911
VT:	0	1	2	3	4	5	6	ĐOÀ CZING NGH	N KHOA È PHÀI 8 NÉM	9

♣ L > R ==> Không thu được miền nào ==> Kết luận không tìm thấy x trong mảng A.



BAN Học TẬP Sharing is learning

2. Tìm kiếm nhị phân (Binary search):

```
❖ Mã nguồn:
      int binarySearch(int A[], int n, int x)
            int L = 0, R = n - 1;
           while (L <= R)
5
6
7
8
                int Mid = (L + R) / 2;
                if (A[Mid] == x)
                    return Mid;
10
                if (x > A[Mid])
11
                    L = Mid + 1;
               else
12
13
                    R = Mid - 1;
14
15
            return -1;
16
```



2. Tìm kiếm nhị phân (Binary search):

- Best case: O(1)
- Worst case: O(logn)
- Average case: O(logn)





Đề thi mẫu



Câu 1:

- a. Hãy trình bày ý tưởng của giải thuật tìm kiếm tuyến tính và cho biết độ phức tạp của giải thuật (1 điểm)
- b. Trình bày các bước (vẽ từng bước) giải thuật tìm kiếm tuyến tính thực hiện tìm giá trị X=5 trong mảng 6 số nguyên có giá trị: 81; 90; 62; 65; 12; 42 (1,5 điểm)

Câu 2: Người ta muốn lưu trữ danh sách hàng hóa tại công ty X với các thông tin chính yếu nhằm hỗ trợ nhanh trong tra cứu, với các thông tin: tên mặt hàng (chuỗi); giá mặt hàng (số nguyên); số lượng còn trong kho (số nguyên). Hãy thực hiện:

- a. Định nghĩa cấu trúc dữ liệu lưu danh sách các mặt hàng theo thông tin mô tả ở trên, sử dụng cấu trúc danh sách liên kết. (1 điểm)
- b. Viết hàm nhập vào danh sách 50 mặt hàng sử dụng cấu trúc dữ liệu ở câu 2a, biết rằng khi nhập lần lượt từng mặt hàng sẽ thêm vào cuối danh sách (1,5 điểm)
- c. Viết hàm nhập vào 2 số nguyên dương x, y (x<y), hiển thị lên màn hình danh sách mặt hàng có số lượng trong kho lớn hơn x và nhỏ hơn y. (1 điểm)

Đề thi mẫu



Câu 3: Hãy thực hiện chuyển đổi một số nguyên dương N (N<1000) ở hệ thập phân sang biểu diễn ở hệ nhị phân (ví dụ: số 5 ở hệ thập phân sẽ là 101 ở hệ nhị phân), sử dụng cấu trúc ngăn xếp (stack), với các yêu cầu sau:

- a. Định nghĩa cấu trúc ngăn xếp để lưu trữ số nhị phân (1 điểm).
- b. Viết các hàm thao tác với cấu trúc ngăn xếp trong câu 3a: push; pop; kiểm tra stack rỗng; kiểm tra stack đầy (2 điểm).
- c. Viết hàm nhận đầu vào một số nguyên dương N ở hệ thập phân, chuyển đổi và hiển thị kết quả số N ở hệ nhị phân lên màn hình sử dụng cấu trúc, các hàm đã định nghĩa trong câu 3a, 3b (1 điểm)



Câu 1: (đề thi GK 2018-2019)

- a. Hãy trình bày ý tưởng của giải thuật tìm kiếm tuyến tính và cho biết độ phức tạp của giải thuật (1 điểm)
- Ý tưởng giải thuật: Xuất phát từ phần tử đầu tiên của mảng/danh sách A có N phần tử. So sánh phần tử X cần tìm với phần tử đang xét, nếu phần tử đang xét có giá trị bằng X thì thông báo có X trong mảng/danh sách và kết thúc giải thuật, ngược lại chuyển qua xem xét với phần tử tiếp theo. Khi xét đến phần tử cuối cùng nếu giá trị của phần tử này vẫn không bằng X thì thông báo không có X trong mảng/danh sách A và kết thúc giải thuật.

- Độ phức tạp của giải thuật: O(N)



Câu 1:

b. Trình bày các bước (vẽ từng bước) giải thuật tìm kiếm tuyến tính thực hiện tìm giá trị X=5 trong mảng 6 số nguyên có giá trị: 81; 90; 62; 65; 12; 42 (1,5 điểm)

A:	81	90	62	65	12	42
i:	0	1	2	3	4	5

Mảng A có N=6 phần tử, cần tìm X=5. Các bước giải thuật tìm kiếm như sau:

- Budoc 1: i=0, so sánh A[i] = A[0] = 81 != X = 5, chuyển qua xem xét phần tử tiếp theo, i=i+1;
- $Bu\acute{\sigma}c$ 2: i=1, so sánh A[i] = A[1] = 90 != X = 5, chuyển qua xem xét phần tử tiếp theo, i=i+1;

• • •

Tương tự với bước 3, 4 và 5.

- $Bu\acute{\sigma}c$ 6: i=5, so sánh A[i] = A[5] = 42 != X = 5, đã xét xong phần tử cuối mảng, thông báo **không tìm thấy** X trong mảng, kết thúc giải thuật.

Đề thi mẫu



Bài tập tương tự: (trích câu 1 (5 điểm), đề thi GK 2019-2020)

- a. Hãy hoàn thiện hàm tìm kiếm bên dưới: hàm này trả về vị trí của x trong mảng A.
- Nếu x xuất hiện ở nhiều vị trí trong mảng A, hàm **isAt** sẽ trả về vị trí sau cùng của x.
- Nếu không tìm thấy x trong mảng A, hàm **isAt** sẽ trả về giá trị -1. Biết rằng mảng A[] là <mark>mảng các số nguyên dương, kết thúc bằng một phần tử có giá trị là -1,</mark> mảng có kích thước tối đa là 10000 phần tử.

```
int isAt(int A[], int x)
{
    ... /*insert code here*/
}
```

Ví dụ:

- cho mảng A[] = $\{1,7,6,5,6,8,-1\}$ và x = 6, hàm isAt sẽ trả về 4.
- cho mảng A[] = $\{1,7,6,5,6,8,-1\}$ và x = 9, hàm isAt sẽ trả về -1.
- b. Hãy cho biết tên giải thuật đã sử dụng ở câu 1.a và ý tưởng của giải thuật.

Đề thị mẫu



Bài tập tương tự: (trích câu 1, đề thi GK 2019-2020)

a.

```
int isAt(int A[], int x)
           int vitri = -1;
           for (int i = 0; A[i] != -1; i++)
               if (A[i] == x)
                   vitri = i;
10
           return vitri;
11
```



Câu 2: Người ta muốn lưu trữ danh sách hàng hóa tại công ty X với các thông tin chính yếu nhằm hỗ trợ nhanh trong tra cứu, với các thông tin:

tên mặt hàng (chuỗi); giá mặt hàng (số nguyên); số lượng còn trong kho

(số nguyên). Hãy thực hiện:

a. Định nghĩa cấu trúc dữ liệu lưu danh sách các mặt hàng theo thông tin mô tả ở trên, <mark>sử dụng cấu trúc danh sách liên kết.</mark> (1 điểm)

```
■struct Node
                                                         □struct List
                                                  14
          char ten_mat_hang[100];
                                                                Node* pHead;
8
          int gia_mat_hang;
          int so_luong_con_trong_kho;
                                                                Node* pTail;
                                                  16
          Node* pNext;
10
                                                  17
11
      };
                                                  18
12
```



b. Viết hàm nhập vào danh sách 50 mặt hàng sử dụng cấu trúc dữ liệu động ở câu 2a, biết rằng khi nhập lần lượt từng mặt hàng sẽ t<mark>hêm vào cuối danh sách (1,5 điểm)</mark>

```
28
      _void addTail(List& 1, Node* p)
29
30
           if (1.pHead == NULL)
31
32
33
               1.pHead = p;
               1.pTail = p;
34
35
           else
36
37
               1.pTail->pNext = p;
38
               1.pTail = p;
39
40
41
```



b. Viết hàm nhập vào danh sách 50 mặt hàng sử dụng cấu trúc dữ liệu động ở câu 2a, biết rằng khi nhập lần lượt từng mặt hàng sẽ t<mark>hêm vào cuối danh sách (1,5 điểm)</mark>

```
-void enterList(List& 1)
43
44
45
            char s[100];
46
            int gia, so luong;
            for (int i = 0; i < 50; i++)
47
48
                cout << "Nhap ten mat hang: ";</pre>
49
                cin.getline(s, 100);
50
                cout << "\nNhap gia cua mat hang: ";</pre>
51
52
                cin >> gia;
                cout << "\nNhap so luong hang con trong kho: ";</pre>
53
54
                cin >> so luong;
55
                Node *p = createNode(s, gia, so_luong);
                addTail(l, p);
56
57
58
```



c. Viết <mark>hàm nhập</mark> vào <mark>2 số nguyên dương x, y (x < y) v</mark>à hiển thị lên màn hình danh sách mặt hàng có số lượng trong kho lớn hơn x và nhỏ hơn y. (1 điểm)

```
10
      Evoid Print(List 1)
11
12
            int x, y;
13
            cout << "\nNhap gia tri x: ";</pre>
14
            cin >> x;
15
           while (x < 1)
16
                cout << "\nGia tri x khong hop le!!! Vui long nhap lai: ";
17
18
                cin >> x;
19
```



c. Viết <mark>hàm nhập</mark> vào 2 số nguyên dương x, y (x < y) và hiển thị lên màn hình danh sách mặt hàng có số lượng trong kho lớn hơn x và nhỏ hơn y. (1 điểm)

```
cout << "Nhap gia tri y: ";
cin >> y;
while (y <= x)
{
cout << "\nGia tri y khong hop le!!! Vui long nhap lai: ";
cin >> y;
}
```



c. Viết <mark>hàm nhập</mark> vào 2 số nguyên dương x, y (x < y) và hiển thị lên màn hình danh sách mặt hàng có số lượng trong kho lớn hơn x và nhỏ hơn y. (1 điểm)

```
85
           Node* p;
           p = 1.pHead;
86
          while (p)
87
88
                if (p->so_luong_con_trong_kho > x && p->so_luong_con_trong_kho < y)
89
90
                    cout << p->ten mat hang << "\n";
91
92
93
                p = p->pNext;
94
95
```

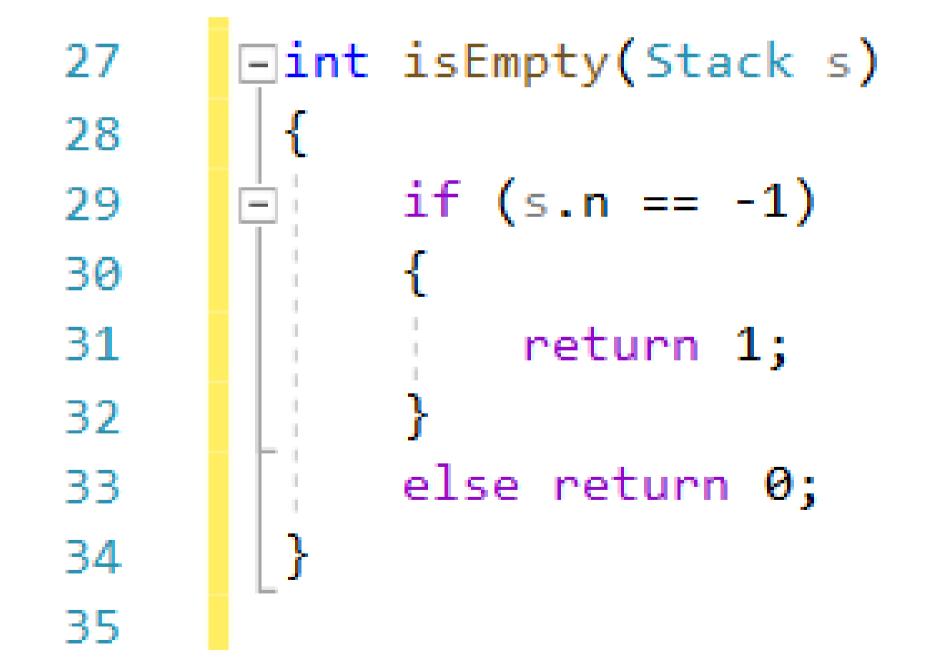


Câu 3: Hãy thực hiện chuyển đổi một số nguyên dương N (N < 1000) ở hệ thập phân sang biểu diễn ở hệ nhị phân (ví dụ: số 5 ở hệ thập phân sẽ là 101 ở hệ nhị phân), sự dụng cấu trúc ngăn xếp (stack), với các yêu cầu sau:

a. Định nghĩa cấu trúc ngăn xếp để lưu trữ số nhị phân (1 điểm).









```
int isFull(Stack s)
37
38
          if (s.n == MAX-1)
39
40
               return 1;
41
42
           else return 0;
43
```



```
_void push(Stack& s, int x)
46
47
            if (isFull(s) == 0)
48
49
50
                s.n++;
                s.a[s.n] = x;
51
52
            else
53
54
55
                cout << "\nNgan xep day!";</pre>
56
57
58
```



```
58
      □int pop(Stack& s)
60
           if (isEmpty(s) == 0)
61
62
                return s.a[s.n--];
63
64
65
            else
66
67
                cout << "\nNgan xep rong!";</pre>
68
                return -1;
69
70
71
```



c. Viết hàm nhận đầu vào là 1 số nguyên dương N ở hệ thập phân, chuyển đổi và hiển thị kết quả số N ở hệ nhị phân lên màn hình (sử dụng cấu trúc, các hàm đã định nghĩa trong câu 3a, 3b) (1 điểm)

```
-void chuyenSangHeNhiPhan(int n)
73
74
75
           Stack s;
           createStack(s);
76
77
           int k;
           while (n != 0)
78
79
               k = n \% 2;
80
               push(s, k);
81
               n /= 2;
82
83
           cout << "\nSo sau khi duoc chuyen qua he Nhi phan la: ";
84
           while (isEmpty(s) == 0)
85
86
               cout << pop(s);
87
88
89
```

BAN HỌC TẬP KHOA CÔNG NGHỆ PHẦN MỀM CHUỐI TRAINING GIỮA HỌC KÌ 2 NĂM HỌC 2021 - 2022





CẢM ƠN CÁC BẠN ĐÃ THEO DÕI. CHÚC CÁC BẠN CÓ KẾT QUẢ THI THẬT TỐT!



Ban học tập

Khoa Công Nghệ Phần Mềm Trường ĐH Công Nghệ Thông Tin ĐHQG Hồ Chí Minh



Email / Group

bht.cnpm.uit@gmail.com
fb.com/groups/bht.cnpm.uit