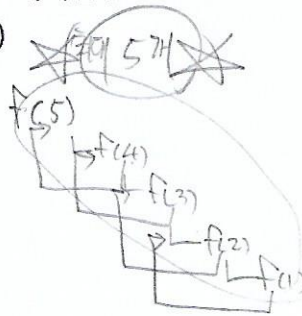


(5) 배열에 원소를 삭제한다.      최악:  $O(n)$       최선:  $O(1)$

5. 팩토리얼을 계산하는 순환호출 함수 factorial에서 매개변수로 5를 주었다면 최대 몇 개의 factorial 함수의 활성 레코드가 동시에 존재할 수 있는가?(5점)

```
int factorial(int n)
{
    if( n <= 1 ) return(1);
    else return (n * factorial(n-1) );
}
```



6. 다음을 계산하는 순환 및 반복 프로그램을 작성하시오.(10점)

1 + 2 + 3 + ... + n

$sum(n) = \begin{cases} 1 & \text{if } n=1 \\ n + sum(n-1) & \text{otherwise} \end{cases}$

이전 값들을 계속해서

점층적으로 쌓아서 해결

1) 순환 프로그램

```
int sum(int n)
```

```
{
```

```
    if (n==0) return 0;
```

```
    else if (n==1) return 1;
```

```
    else return (n + sum(n-1));
```

```
}
```

2) 반복 프로그램

```
int sum(int n)
```

```
{
```

```
    int i, sum= 0;
```

```
    for (i=1; i <= n; i++) {
```

```
        sum += i;
```

```
    }
```

```
    return sum;
```

```
}
```

7. 다음 물음에 답하시오.(10점)

$p \rightarrow i$

- 1) int i=10; int \*p; p=&i; \*p--;의 문장이 수행되면 i값은 얼마인가? ②

(1) 11 (2) 10 (3) 9 (4) 8

- 2) int a[3]; int \*p; p=a+1; \*++p=5; 의 문장이 수행되면 변경되는 배열의 요소는? ③

(1) a[0] (2) a[1] (3) a[2] (4) 없음

- 3) int a[3]; int \*p; p=a+1; \*p++; 의 문장이 수행되면 변경되는 배열의 요소는? ④

(1) a[0] (2) a[1] (3) a[2] (4) 없음

- 4) int a[3]; int \*p; p=a+1; ++\*p; 의 문장이 수행되면 변경되는 배열의 요소는? ②

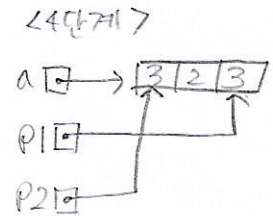
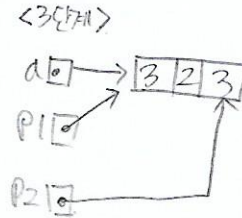
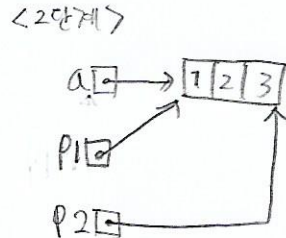
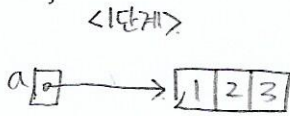
(1) a[0] (2) a[1] (3) a[2] (4) 없음

- 5) int a[3]; int \*p; p=a+1; ++\*(p+1); 의 문장이 수행되면 변경되는 배열의 요소는? ③

(1) a[0] (2) a[1] (3) a[2] (4) 없음

8. 다음의 각각의 문장들을 수행한 다음에 배열과 포인터들이 서로 연결된 모습을 단계별로 그리시오.(5점)

```
void main() {
    int a[] = {1, 2, 3}; //1단계
    int *p1=a, *p2=a+2; //2단계
    *p1 = *p2;           //3단계
    p2 = p1;             //4단계
}
```



9. 다음 문장들 중 맞는 번호를 모두 골라 쓰시오.(10점) 3, 5, 10

(1) 스택에서 삽입 작업이 발생하면 top의 값은 1 감소한다. ~~X~~

(2) 10, 20, 30, 40, 50 을 스택에 넣었다가 3개의 항목을 삭제하였다. 남아 있는 항목은 40, 50 이다. ~~X~~

(3) 스택은 후입선출(LIFO) 방식으로 동작한다. O

(4) 스택은 중간에 요소를 삽입하는 것을 허용한다. ~~X~~

(5) 스택을 초기화하는 연산의 시간 복잡도는  $O(1)$ 이다. O

↳ top을 그냥 -1로 변경!?

(6) 스택에 항목들을 삽입하고 삭제하는 연산의 시간 복잡도는  $O(n)$ 이다. ~~X~~

(7) 배열로 구현된 스택에서 top이 0이면 스택에 저장된 요소들의 개수는 0이다. ~~X~~

↳ 0번 인덱스부터 top-1 인덱스까지.  $O(1)$ ?

(8) 크기가 MAX\_STACK\_SIZE인 배열로 구현된 스택에서 포화상태에 해당하는 조건은  $top == MAX\_STACK\_SIZE$  이다. ~~X~~

↳ (MAX\_STACK\_SIZE - 1) 일 때 포화상태이다!! (top이 끝 위치이자 배열의 index니까)

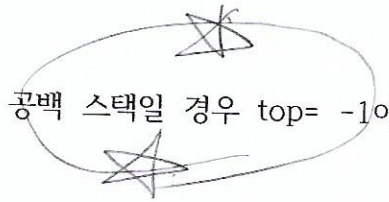
(9) 회사에서 입사순으로 승진시킬 때 스택을 사용한다. ~~X~~

↳ FIFO로 해야지...

(10) 스택은 한쪽 끝을 사용하여 입출력을 한다. O



10. 구조체 배열 지역 변수로 구현된 스택에서 다음의 함수를 완성하시오. 공백 스택일 경우 top = -1이다. (10점)



```
#define MAX_STACK_SIZE 100
typedef int element;
typedef struct {
    element data[MAX_STACK_SIZE];
    int top;
} StackType;

void push(StackType *s, element item)
{
    if (is_full(s)) {
        fprintf(stderr, "스택 포화 에러\n");
        return;
    }
    //아래를 완성하시오.
    else s->data[++(s->top)] = item;
}

// 삭제함수
element pop(StackType *s)
{
    if (is_empty(s)) {
        fprintf(stderr, "스택 공백 에러\n");
        exit(1);
    }
    //아래를 완성하시오.
    else return s->data[(s->top)--];
}

element peek(StackType *s)
{
    if (is_empty(s)) {
        fprintf(stderr, "스택 공백 에러\n");
        exit(1);
    }
    //아래를 완성하시오.
    else return s->data[(s->top)];
}
```

11. 후위표기식  $abc*a/de-+*$ 를 계산하는 프로그램에서 스택의 내용을 단계적으로 그리시오.  $a=2$ ,  $b=3$ ,  $c=2$ ,  $d=5$ ,  $e=4$  이다.(5점)

토큰	스택						
	[0]	[1]	[2]	[3]	[4]	[5]	[6]
$a=2$	2						
$b=3$	2	3					
$c=2$	2	3	2				
*	2	6					
$a=2$	2	6	2				
/	2	3					
$d=5$	2	3	5				
$e=4$	2	3	5	4			
-	2	3	1				
+	2	4					
*	8						

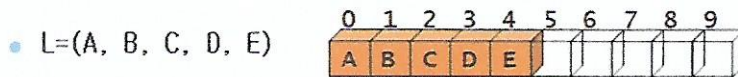
$a=2$   
 $b=3$   
 $c=2$   
 $d=5$   
 $e=4$

12. 다음의 중위 표기식을 후위 표기식으로 변환시 스택의 내용을 단계적으로 그리시오.(5점)  
 $a/b+(c-d)*e$

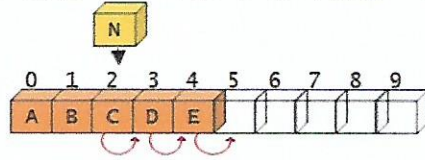
토큰	스택						출력
	[0]	[1]	[2]	[3]	[4]	[5]	
a							a
/	/						a
b	/						ab
+	+						ab/
(	+	(					ab/
c	+	(					ab/c
-	+	(	-				ab/c
d	+	(	-				ab/cd
)	+						ab/cd-
*	+	*					ab/cd-
e	+	*					ab/cd-e
							ab/cd-e*+

13. 다음 배열에서 삽입 및 삭제 함수를 완성하시오.(10점)

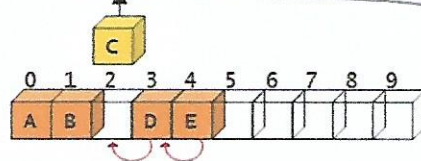
- 1차원 배열에 항목들을 순서대로 저장



- 삽입연산: 삽입위치 다음의 항목들을 이동하여야 함.



- 삭제연산: 삭제위치 다음의 항목들을 이동하여야 함



```
#define MAX_SIZE 10
```

```
int two[MAX_SIZE], size;
```

```
void insert(int idx, int value)
```

```
{
```

```
    if (size >= MAX_SIZE) { // size는 배열 two[]에서 유효한 요소의 개수이다.
```

```
        printf("삽입할 수 없습니다\n");
```

```
        return;
```

```
    }
```

```
    //아래를 완성하시오
```

```
    else{
```

```
        for(int i = (size - 1); i >= idx; i--)
```

```
            two[i+1] = two[i];
```

```
        two[idx] = value;
```

```
        size++;
```

```
    }
```

```
int del(int idx)
```

```
{
```

```
    if (idx < 0 || idx >= size) {
```

```
        printf("삭제할 수 없습니다\n");
```

```
        return -1;
```

```
    }
```

```
    //아래를 완성하시오
```

```
    int tmp;
```

```
    tmp = two[idx];
```

```
    for (int i = idx; i < (size - 1); i++)
```

```
        two[i] = two[i+1];
```

```
    size--;
```

```
    return tmp;
```

```
}
```

↳ 배열을 반환하는 거가...?

문제조건에 따른 뭐라 말하 필요의 일 ...

1. 다음 문장들 중 맞는 번호를 모두 고르시오.(10점)

1, 2, 5, 9

(1) 10, 20, 30, 40, 50을 큐에 넣었다고 가정하고 3개의 항목을 삭제하였다. 남아 있는 항목은 40, 50 이다. FIFO!!

(2) 큐는 FIFO 방식으로 동작한다. ○

(3) 큐의 삭제연산 보다 스택의 삭제 연산이 훨씬 쉽다. ✕

(4) 큐는 연결 리스트로 구현할 수 없다. ✕

(5) 크기가 8인 원형 큐에서 front가 7이고 rear가 2라고 하면 현재 원형큐에 저장된 요소들의 개수는 2 이다. ○

(6) 원형 큐에서의 포화 상태는  $front == rear + 1$ 이다. ✕

(7) 원형 큐에서의 공백 상태는  $front == 0 \ \&\& \ rear == 0$  이다. ✕

(8) 큐에 항목을 삽입하는 연산은  $O(n)$  이다. ✕

(9) 큐에 항목을 삭제하는 연산은  $O(1)$  이다. ○

(10) 다항식 연산의 자료구조로 큐를 사용한다. ✕

2. 다음의 각각의 문장들을 수행한 다음에 변수들과 포인터들이 서로 연결된 모습을 그림으로 그려라.(10점)

void main() {

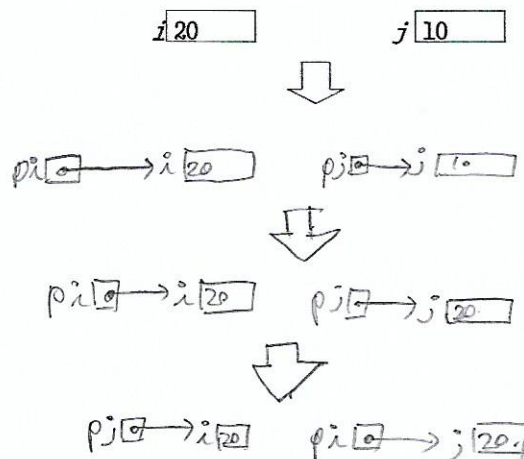
int i=20, j=10;

int \*pi=&i, \*pj=&j;

\*pj = \*pi;

pj = pi;

}





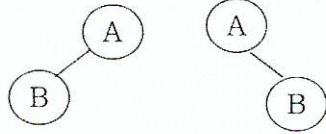
3. 다음 문장들 중 맞는 번호를 모두 고르시오.(10점)

1, 2, 5, 9

(1) 공집합도 이진트리에 속한다. ○

(2) 링크 표현법에서는 부모 노드를 쉽게 알 수 있다. ○

(3) 다음의 이진트리는 동일하다. ✕



(4) 배열 표현법은 완전 이진트리의 경우, 공간의 낭비가 심하다. ✕

(5) 포화 이진트리의 경우, 링크 표현법이 배열 표현법보다 메모리 공간을 더 많이 필요로 한다. ○

(6) 노드의 개수가 n인 이진트리의 높이는 다를 수 있다. ✕

(7) 이진 탐색 트리에서는 오른쪽 자식 노드의 키값이 부모 노드의 키값보다 항상 크거나 같다. ✕

(8) 트리는 선형 자료 구조의 일종이다. ✕

↳ 선형 자료 구조 ✕, 비선형 자료 구조 옴!

(9) 모든 포화 이진트리는 완전 이진트리이다. ○

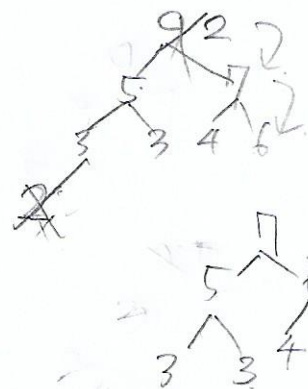
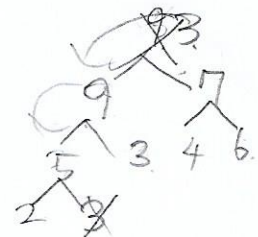
(10) 높이가 3인 이진트리에 존재할 수 있는 최대 노드의 개수는 8개이다. ✕

4. 다음 순서로 자료가 입력되었다고 가정하여 최대 힙을 구성한 후 2번의 삭제연산후의 배열 구조를 그리시오. 힙의 루트는 배열 인덱스 1번에 저장한다. 힙 구조는 그릴 필요 없고 배열만 완성하시오.(10점)

5, 3, 7, 2, 3, 4, 6, 9, 9 → 9개

0 1 2 3 4 5 6 7

	7	5	6	3	3	4	2
--	---	---	---	---	---	---	---





5. 다음 힙에 대한 물음에 답하시오.(5점)

(1) 힙 트리에서 노드가 삭제되는 위치는 어디인가?

☆ 루트 노드 ☆

(2) 힙이 배열로 표현될 수 있는 이유는 무엇인가?

☆ 완전 이진 트리로 각 노드에 번호를 할당할 수 있고  
☆ 이 번호를 배열의 인덱스라고 생각하면 되기 때문이다.

(3) 힙 연산중에서 하나의 노드가 삽입되거나 삭제되는 시간은 무엇에 비례하는가?

☆ 힙 트리의 높이 ☆

(4) 노드가 18개인 힙의 높이는? ☆ 5 ☆

$\lceil \log_{2}(n+1) \rceil \Rightarrow \lceil \log_{2} 19 \rceil \Rightarrow 5$   
or  $\lceil \log_{2}(n) \rceil \Rightarrow \lceil \log_{2} 18 \rceil = 5$

(5) 다음 중 힙 정렬이 특히 유용하게 사용될 수 있는 경우는?

- (1) 데이터 100개중에서 오름차순으로 20개만 뽑고자 할 때
- (2) 비교적 데이터의 개수가 적을 때
- (3) 정렬의 대상이 되는 레코드의 크기가 클 때
- (4) 데이터가 역순으로 정렬되어 있을 때

6. 이진트리에서 높이를 구하는 함수를 완성하시오.(5점)

#define MAXIMUM(a, b) (a>b ? a : b)

int height(TreeNode \*node)

{

int height=0;

if( node != NULL )

//아래를 완성하시오.

height = 1 + MAXIMUM(height(node->left), height(node->right));

return height;

}

7. 단순 연결 리스트의 노드들을 노드 포인터 p로 탐색하고자 한다. p가 현재 가리키는 노드에서 다음 노드로 가려면 어떻게 하여야 하는가?(5점) (3)

- (1) p++;
- (2) p--;
- (3) p=p->link;
- (4) p=p->data;

8. 배열과 연결 리스트의 장단점을 간단하게 비교하시오.(5점)

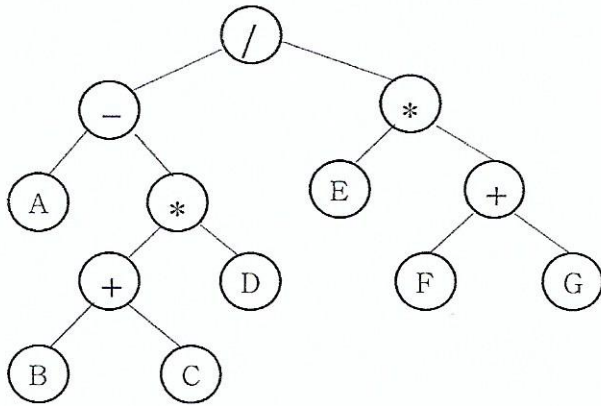
• 연결 리스트(linked list) • 배열(array)

- 구현이 복잡 ← → 구현이 간단

- insert, delete 동작이 복잡 ← → insert, delete 동작이 비효율적임 (원소들의 이동이 많음).

- 최대 요소의 개수에 제한 없음 ← → 최대 요소의 개수 제한 있음. (배열의 크기 때문)

9. 다음 수식 트리에 대하여 각각의 표기식으로 표현하시오.(10점)



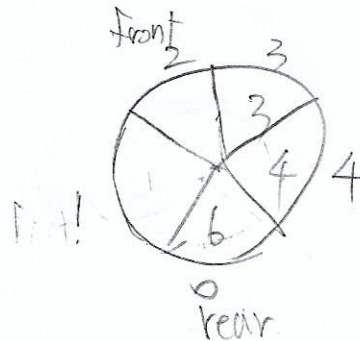
1) 전위 표기식:  $/ - A * + B C D * E + F G$

2) 중위 표기식  $(A - ((B + C) * D)) / E * (F + G)$

3) 후위 표기식:  $A B C + D * E F G + * /$

10. front와 rear의 초기값은 0이며 크기가 5인 원형 큐 A에 다음과 같이 삽입과 삭제가 되풀이 되었을 경우에 최종의 front와 rear의 값과 원형 큐의 내용을 나타내어라. 단 요소가 없을 경우는 ?를 쓰시오.(10점)

dequeue(A);  $\rightarrow$  error  
 enqueue(A, 1);  
 enqueue(A, 2);  
 enqueue(A, 3);  
 enqueue(A, 4);  
 enqueue(A, 5);  $\rightarrow$  error  
 dequeue(A);  
 enqueue(A, 6);  
 enqueue(A, 7);  $\rightarrow$  error  
 dequeue(A);



front=          rear=

0	1	2	3	4
1	?	?	3	4

11. 서브 트리에서의 가장 큰 키값을 가진 노드를 구하는 함수를 완성하시오. 또한 이진 탐색트리에서의 삭제시 3가지 경우를 설명하시오. (10점)

```
treePointer FindLarge(treePointer tree) {
```

```
    if (!tree) return NULL;
```

```
    //아래를 완성하시오.
```

```
    while (tree->right != NULL) {
```

```
        if (tree->right == NULL) break;
```

```
        else tree = tree->right;
```

```
    }
```

```
    return tree;
```

```
}
```

- 삭제시의 3가지 경우

Case 1: 삭제할 노드가 단말 노드인 경우

Case 2: 삭제할 노드가 하나의 서브트리를 가지고 있는 경우

Case 3: 삭제할 노드가 두 개의 서브트리를 가지고 있는 경우

12. 허프만 알고리즘을 사용하여 다음 표에 있는 글자들에 대한 허프만 코드를 구축하시오. (10점)

글자 :     A        B        C        D        E        F  
빈도수:   2        3        7        5        2        3

Letter	Code
A	111
B	011
C	00
D	10
E	110
F	010

