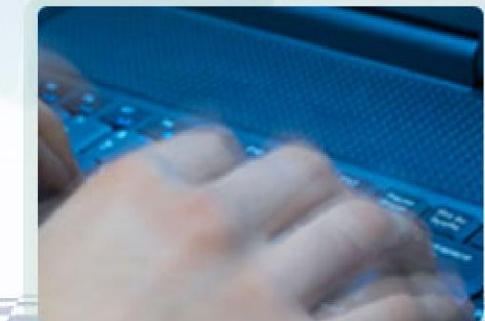
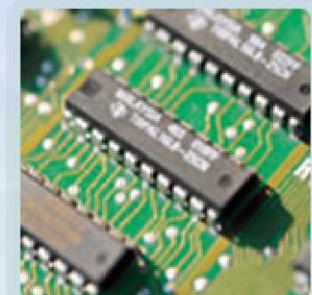


1강

# 기본개념



컴퓨터과학과 이언배 교수

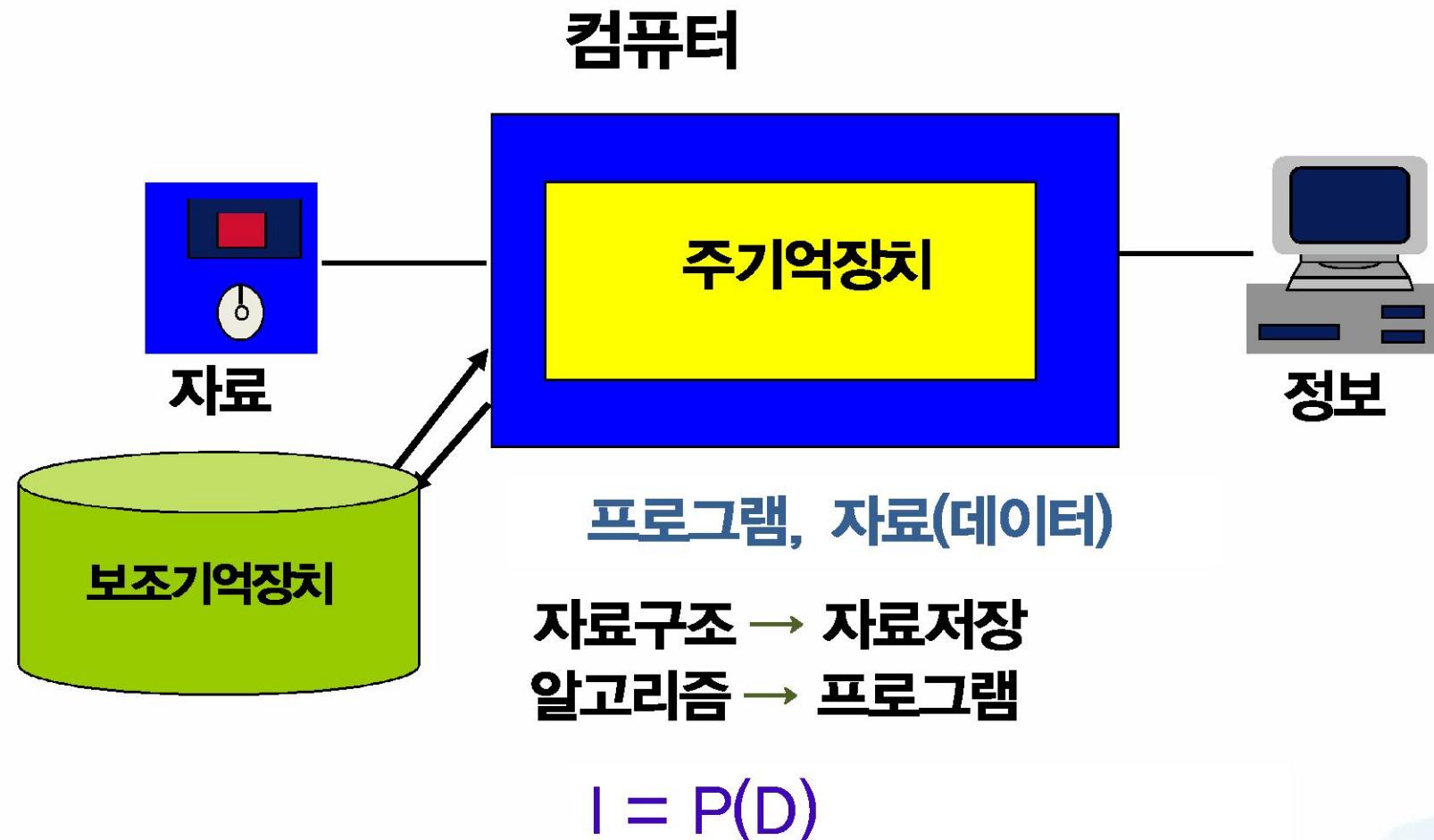


# 이 시간 강의내용

- 자료구조와 알고리즘
- 단순자료
- 추상 자료형
- 순환 알고리즘
- 알고리즘의 성능분석



# 자료와 정보



# 자료구조의 영역

## 광의 자료구조

기본  
자료

협의 자료구조

**선형** : 배열, 레코드,  
스택, 큐, 연결리스트

**비선형** : 트리, 그래프

화일구조

# 알고리즘과 프로그램

- 알고리즘(algorithm)
  - 특정 문제를 해결하기 위해 기술한 일련의 논리의 순서
- 프로그램(program)
  - 알고리즘을 컴퓨터가 이해하고 실행할 수 있는 특정
  - 프로그래밍 언어로 표현한 것
  - program = algorithm + data structure



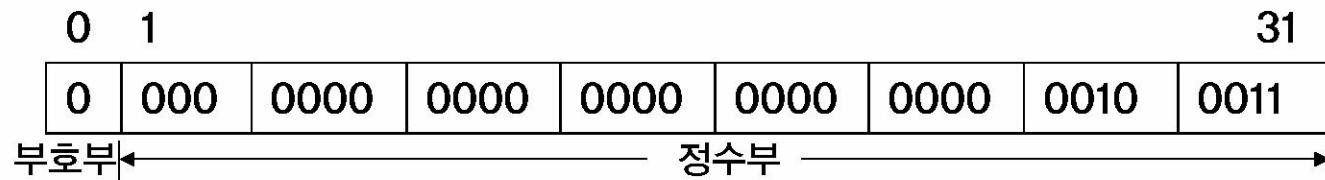
# 알고리즘의 특성

- **입력**
  - 외부에서 제공되는 자료가 있을 수 있다.
- **출력**
  - 적어도 한가지 결과를 생성한다.
- **명확성**
  - 각 명령들은 명확하고 모호하지 않아야 한다.
- **유한성**
  - 알고리즘의 명령대로 수행하면, 어떤 경우에도 한정된 수의 단계 뒤에는 반드시 종료한다.
- **유효성**
  - 기본적으로 모든 명령들은 종이와 연필 만으로 수행될 수 있어야 한다. 알고리즘은 각 연산이 명확해서만 안되고 반드시 실행 가능해야 한다.

# 자료의 종류와 표현(1)

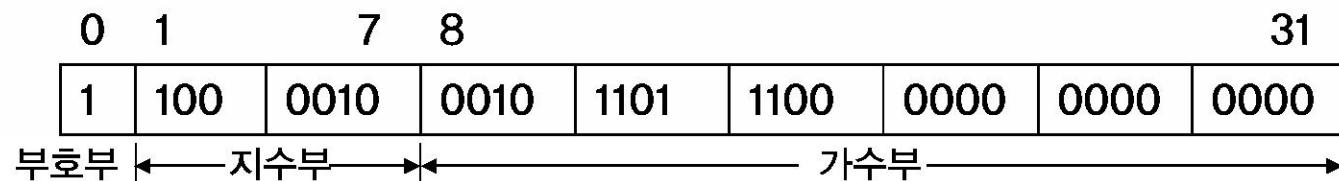
- 정수형 자료

- 4byte (short : 2byte, long : 4byte)
- 10진수 35표현



- 실수형 자료

- 4byte (float : 4byte, double과 long double : 8byte)
- 10진수 -45.75표현



## 자료의 종류와 표현(2)

- 문자형 자료
  - 영문자 : 1byte, 한글문자 : 2byte
  - A는 ASCII 코드인 '01000001'이 저장
- 논리형 자료
  - 참(true, 1) 또는 거짓(false, 0)
  - &&(AND), ||(OR), !(NOT)
- 포인터형 자료
  - int i, \*pi : pi = &i : \*pi = 10 :

# 자료와 자료형

- 자료
    - 현실 세계의 관찰이나 측정을 통해 수집된 값이나 사실
    - 프로그램의 처리 대상이 되는 모든 것
  - 자료형
    - 자료의 집합과 이 자료에 적용할 수 있는 연산의 집합
    - 시스템의 정의 자료형
      - 원시 자료형(단순 자료형), 복합 자료형(구조화 자료형)
    - 사용자 정의 자료형
      - 예) integer 자료형
- 자료: 정수( $\dots -2, -1, 0, 1, 2 \dots$ ), 연산자: +, -, \*, /, mod

# 추상 자료형

- 추상화(abstraction)
  - 자세한 것은 무시하고, 필수적이고 중요한 속성만으로 단순화시키는 과정
- 추상 자료형(abstraction data type : ADT)
  - 자료형의 논리적 정의
  - 자료와 연산의 본질에 대한 명세만 정의한 자료형
  - 자료가 무엇이고, 각 연산의 기능을 정의
- 추상화와 구체화의 관계

자료	연산
추상화	추상 자료형
구체화	자료형

# 자연수(Natno) 추상 자료형

ADT Natno

object : { i | i ∈ integer, i ≥ 0}

function : for all x, y ∈ Natno

zero() ::= return 0;

isZero(x) ::= if (x=0) then return true  
else return false;

succ(x) ::= return x + 1;

add(x, y) ::= return x + y;

subtract(x, y) ::= if (x < y) then return 0  
else return x - y;

equal(x, y) ::= if (x = y) then return true  
else return false;

End Natno

# 순환(recursion)

- 순환의 종류
  - 직접순환 :  $A \rightarrow A'$
  - 간접순환 :  $A \rightarrow B \rightarrow A$
- 순환 방식의 적용
  - 분할 정복(divide and conquer)의 특성을 가진 문제에 적합
  - 어떤 복잡한 문제를 직접 간단하게 풀 수 있는 작은 문제로 분할하여 해결하려는 방법

# 순환 알고리즘과 비순환 알고리즘

- $n!$ 의 계승(factorial) 함수를 정의

$$n! = \begin{cases} 1 & n \leq 1 \text{ 일 때} \\ n \cdot (n - 1) \cdots 2 \cdot 1 & n > 1 \text{ 일 때} \end{cases}$$

- 순환 정의

$$n! = \begin{cases} 1 & n \leq 1 \text{ 일 때} \\ n \cdot (n - 1)! & n > 1 \text{ 일 때} \end{cases}$$

# Factorial 순환함수

- 순환 알고리즘

Factorial(n)

```
if (n <= 1) then return 1  
else return (n · factorial(n-1));  
end Factorial()
```

$$\text{Factorial}(4) = (4 \cdot \text{Factorial}(3))$$

$$\begin{aligned}&= (4 \cdot (3 \cdot \text{Factorial}(2))) \\&= (4 \cdot (3 \cdot (2 \cdot \text{Factorial}(1)))) \\&= (4 \cdot (3 \cdot (2 \cdot 1))) \\&= (4 \cdot (3 \cdot 2)) \\&= (4 \cdot 6) \\&= 24\end{aligned}$$



# Factorial 의 비순환적 표현

*n*\_Factorial(*n*)

```
if (n <= 1) then fact←1;  
else for(i←2; i<= n; i← i+1) do  
    fact←fact*i ;  
return fact;  
end n_Factorial()
```

(순환적 표현)

Factorial(*n*)

```
if (n <= 1) then return 1  
else return (n · factorial(n-1));  
end Factorial()
```

# 성능분석과 성능측정

- 성능 분석(performance analysis)
  - 프로그램을 실행하는데 필요한 시간과 공간 추정
- 성능 측정(performance measurement)
  - 컴퓨터가 실제로 프로그램을 실행하는데 걸리는 시간 측정

# 성능분석

- 공간복잡도
  - $Sp = Sc + Se$
  - 고정공간 + 가변공간
- 시간복잡도
  - $Tp = Tc + Te$
  - 컴파일시간 + 실행시간



# 프로그램의 빈도수 계산

$x \leftarrow x + 1;$   
⋮  
⋮  
⋮

(a)

⋮  
for ( $i \leftarrow 1; i \leq n; i \leftarrow i + 1$ ) do  
    ⋮  
     $x \leftarrow x + 1;$   
    ⋮

(b)

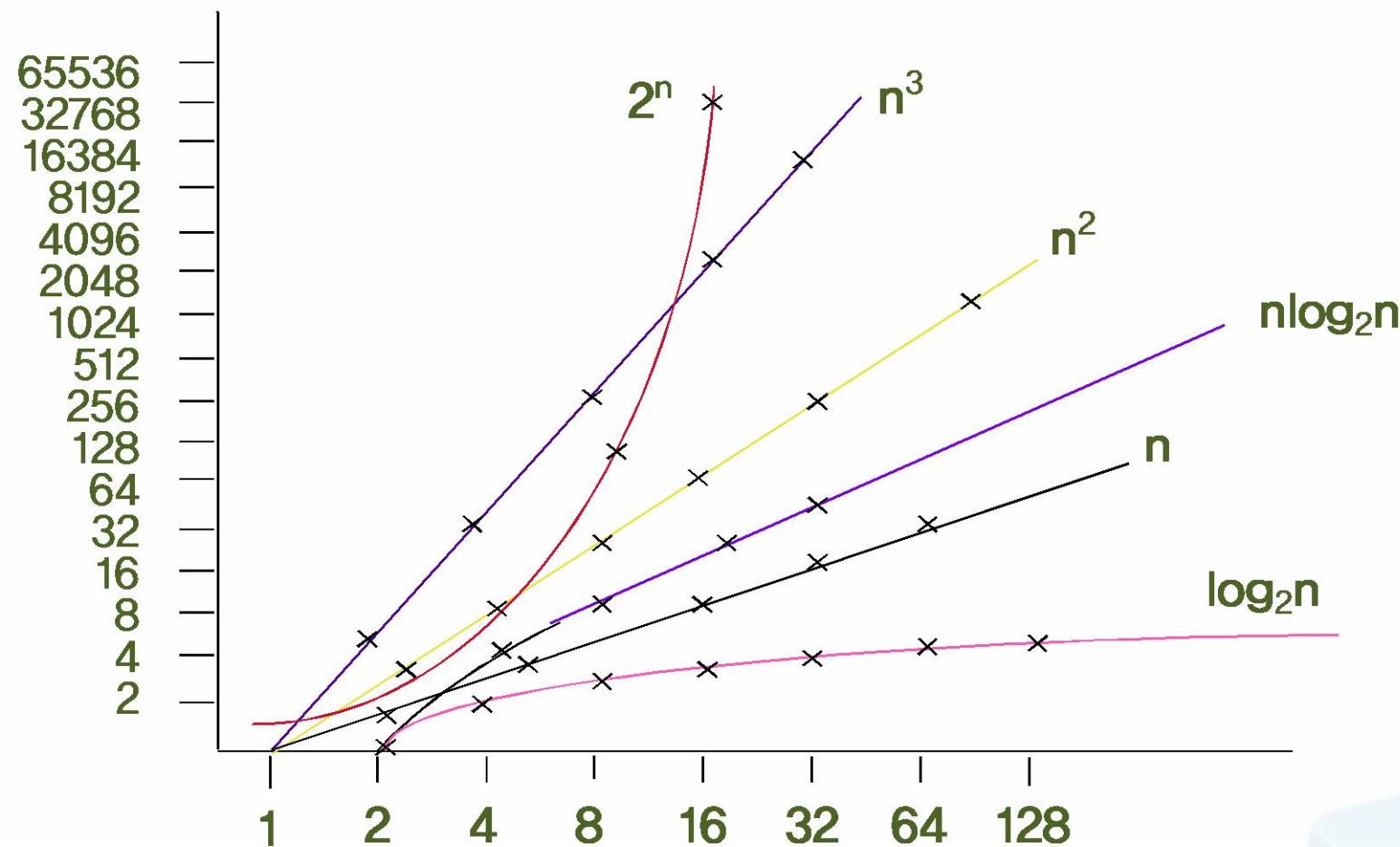
⋮  
for ( $i \leftarrow 1; i \leq n; i \leftarrow i + 1$ ) do  
    ⋮  
    for ( $j \leftarrow 1; j \leq n; j \leftarrow j + 1$ ) do  
        ⋮  
         $x \leftarrow x + 1;$

(c)

# 연산시간 표기법

- 연산시간 표기법
  - Big-Oh ( $O$ ), Big-Omega ( $\Omega$ ), Big-Theta ( $\theta$ )
- Big-Oh ( $O$ )
  - $f, g$ 가 양의 정수를 갖는 함수일 때, 두 양의 상수  $a, b$ 가 존재하고, 모든  $n \geq b$ 에 대해  $f(n) \leq a_1g(n)$ 이면,  
 $f(n) = O(g(n))$   
 $f(n) = 3n + 2 : f(n) = O(n)$  ( $a=4, b=2$ )  
 $f(n) = 6 \cdot 2^n + n^2 : f(n) = O(2^n)$  ( $a=1001, b=100$ )  
 $f(n) = 100 : f(n) = O(1)$   
 $f(n) = 1000n^2 + 100n - 6 : f(n) = O(n^2)$

# 연산시간 함수의 변화



# 연산시간 표현

- $O(1)$  : 상수
- $O(\log_2 n)$  : 로그형
- $O(n)$  : 선형
- $O(n^2)$  : 평방형
- $O(n^3)$  : 입방형
- $O(2^n)$  : 지수형

$O(1) < O(\log_2 n) < O(n) < O(n^2) < O(n^3) < O(2^n)$