

# <자료구조 및 실습>

## 2. 자료구조와 알고리즘

---

한국외국어대학교  
컴퓨터.전자시스템공학전공  
2016년 1학기  
고 석 훈

# 학습 목표

- 자료구조와 알고리즘의 중요성을 이해한다.
- 자료구조, 추상 자료형의 개념을 이해한다.
- 알고리즘의 개념과 성능 분석 방법을 이해한다.

# 문제해결 방법

## ● 문제를 해결하는 방법

- 독창적인 새로운 방법을 고안
- 기존에 연구된 방법을 조합, 응용, 수정하여 재사용

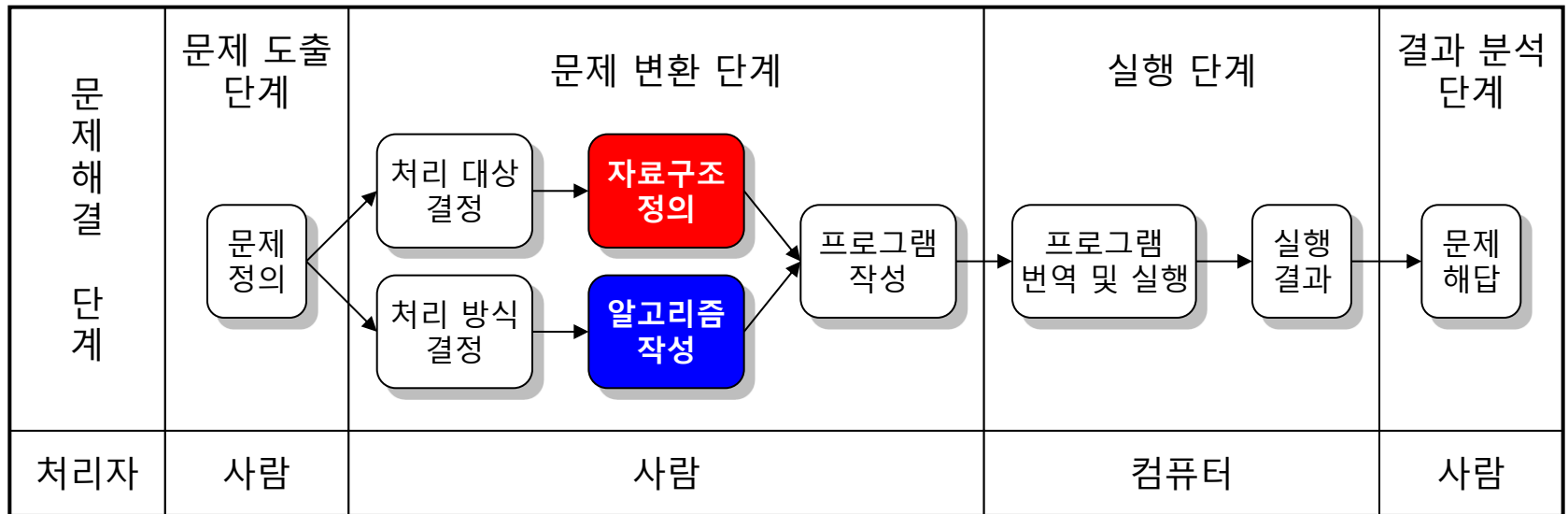
## ● 훌륭한 프로그래머?

- 대표적인 기존의 문제 해결 방법에 대한 이해를 바탕으로
- 주어진 문제에 가장 효과적인 방법을 선택, 적용하는 능력 필요

# 문제해결 과정

## ● 프로그램 = 자료구조 + 알고리즘

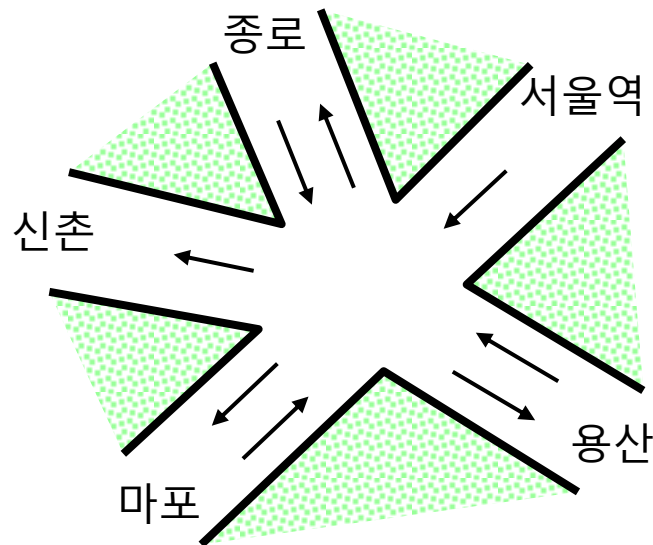
- 효율적으로 문제를 처리하기 위해서는 문제를 분석하여 그에 대한 최적의 **자료구조(data structure)**를 정의하고, 최적의 **알고리즘(algorithm)**을 설계하는 능력이 중요



# 교차로 문제 [1/8]

## ● 교차로 문제

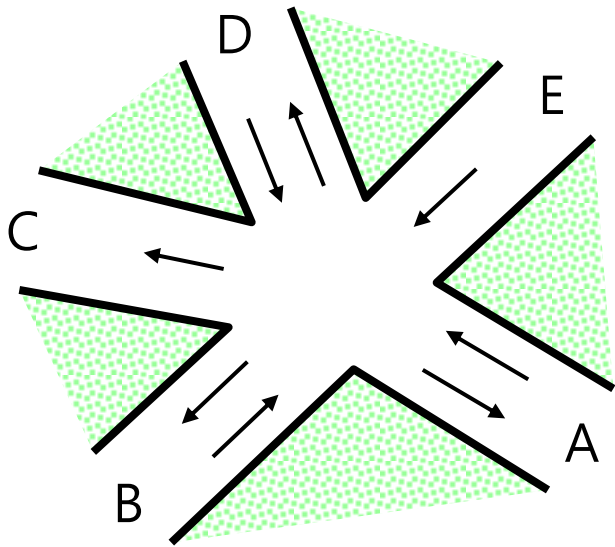
- 어떤 교차로에서 그룹의 수를 최소로 하며,  
충돌 없이 동시에 진행 가능한 방향의 그룹을 구하는 문제



# 교차로 문제 [2/8]

## ● 표(table)를 이용한 교차로 모델링 방법1

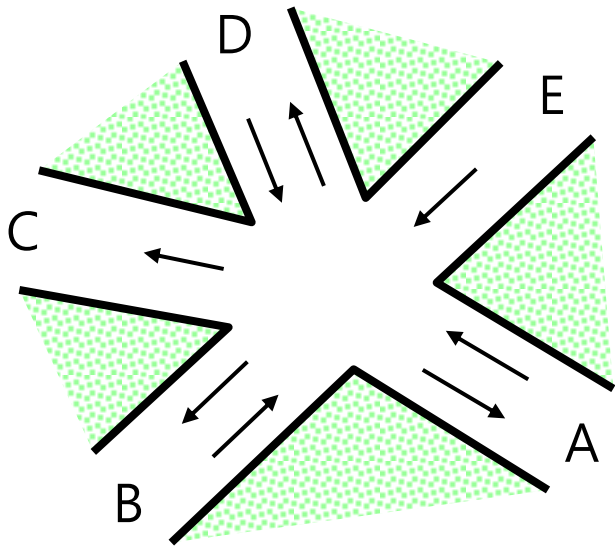
- 가로열: 출발지, 세로열: 도착지, 진행 가능한 조합을 구분
- 동시에 진행 가능한 방향을 구별하지 못함



From To	A	B	C	D	E
A		1		1	1
B	1			1	1
C	1	1		1	1
D	1	1			1
E					

# 교차로 문제 [3/8]

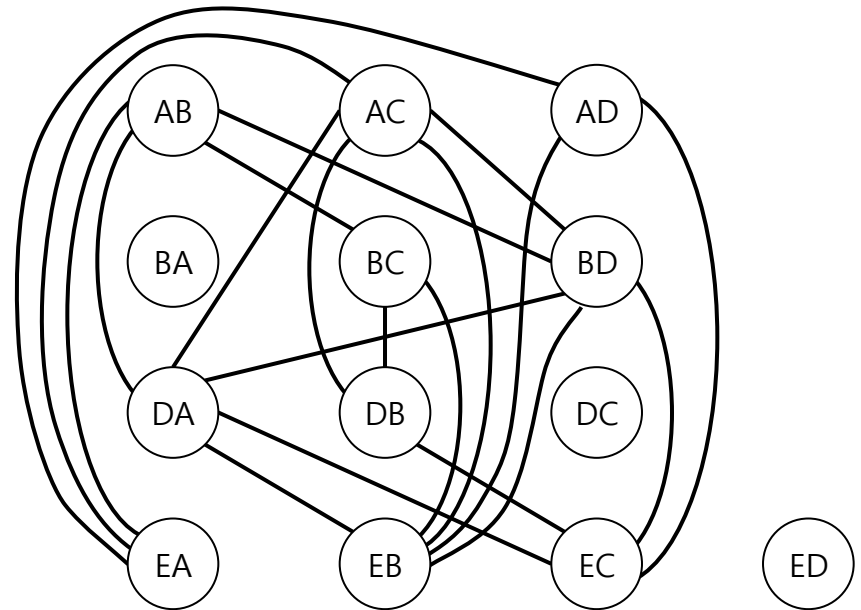
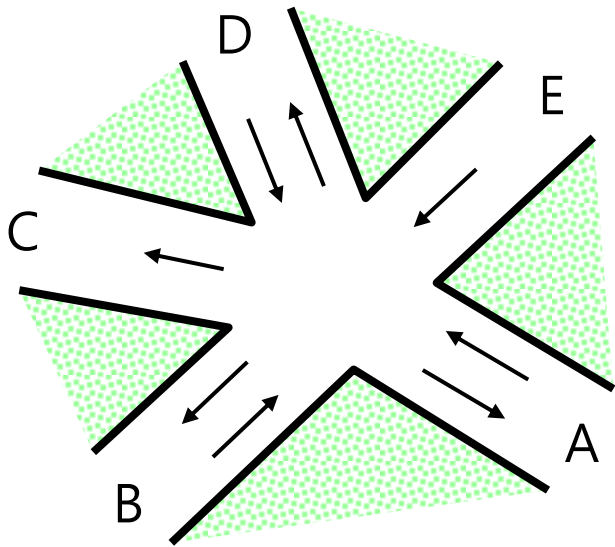
- 표(table)를 이용한 교차로 모델링 방법2
  - 가로열, 세로열: 출발, 도착지 기호를 붙여 진행방향 표시
  - 가로, 세로열의 진행방향이 서로 충돌하는 경우 구분



	AB	AC	AD	BA	BC	BD	DA	DB	DC	EA	EB	EC	ED
AB					1	1	1			1			
AC						1	1	1		1	1		
AD										1	1	1	
BA													
BC	1							1			1		
BD	1	1					1				1	1	
DA	1	1				1					1	1	
DB		1			1							1	
DC													
EA	1	1	1										
EB		1	1		1	1	1						
EC			1			1	1	1					
ED													

# 교차로 문제 [4/8]

- 그래프(graph)를 이용한 교차로 모델링
  - 정점(vertex): 출발, 도착지 기호를 붙여 진행방향 표시
  - 간선(edge): 서로 충돌이 발생하는 진행방향을 연결

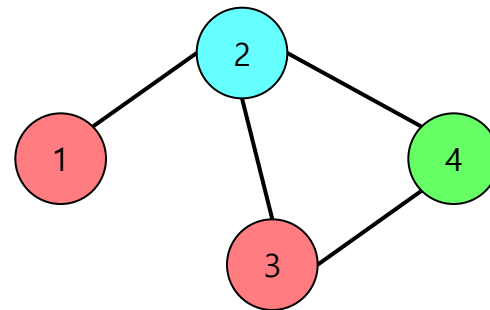
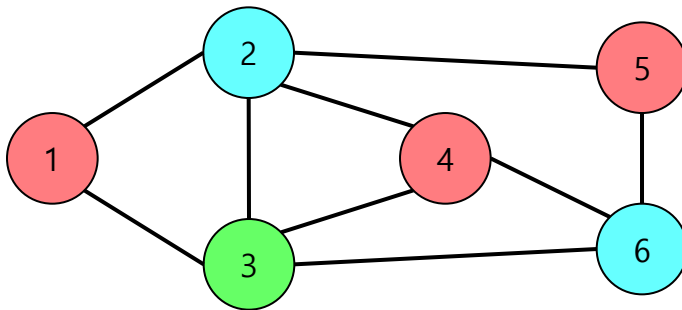
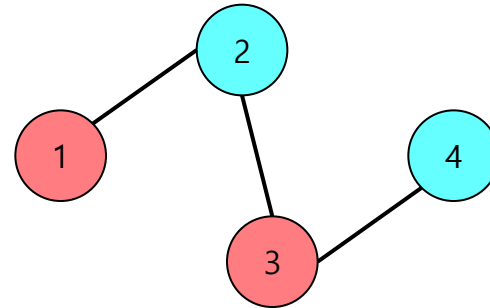
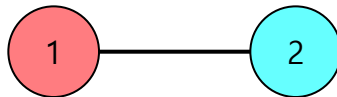




# 교차로 문제 [5/8]

## ● 그래프 컬러링 문제(graph coloring problem)

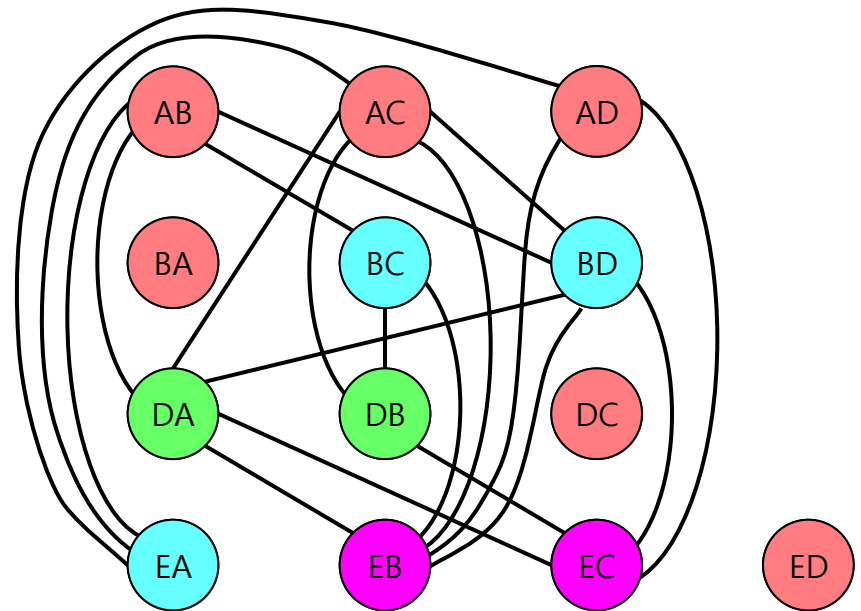
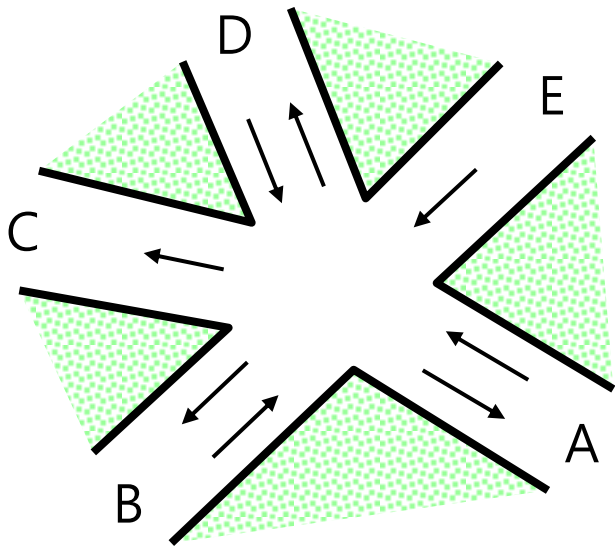
- 그래프에서 최소의 색을 사용하여 edge가 연결된 vertex에 서로 다른 색을 지정하는 문제



# 교차로 문제 [6/8]

## ● Greedy 알고리즘

- Step 1: 색이 없는 하나의 노드를 골라 새로운 색을 지정한다.
- Step 2: 색이 없는 노드에 대해, 새로운 색으로 지정된 노드와 연결된 에지가 없는 경우 새로운 색을 지정한다.



# 교차로 문제 [7/8]

## ● 유사 코드 (pseudo-code)

Procedure Greedy(graph  $G$ )

$newColor \leftarrow$  set new color

$v \leftarrow$  first uncolored vertex in  $G$

while ( $v \neq \text{null}$ ) do begin

$found \leftarrow \text{false}$

$w \leftarrow$  first vertex in  $newColor$

    while ( $w \neq \text{null}$ ) do begin

        if (there exist edge( $v, w$ ) in  $G$ )

$found \leftarrow \text{true}$

$w \leftarrow$  next vertex in  $newColor$

    end

    if ( $found = \text{false}$ ) then begin

        mark  $v$  colored

        add  $v$  to  $newColor$

    end

$newColor \leftarrow$  set new color

$v \leftarrow$  next uncolored vertex in  $G$

end

# 교차로 문제 [8/8]

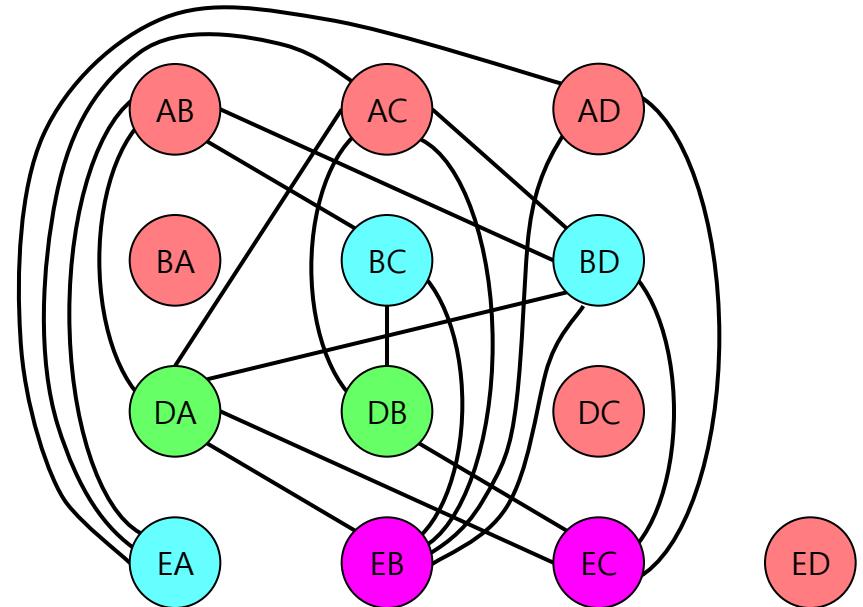
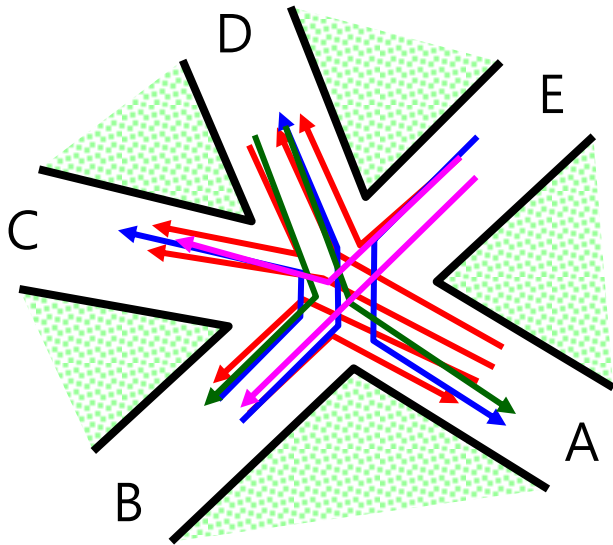
## ● 결과 확인

{ AB, AC, AD, BA, DC, ED },

{ BC, BD, EA },

{ DA, DB },

{ EB, EC }



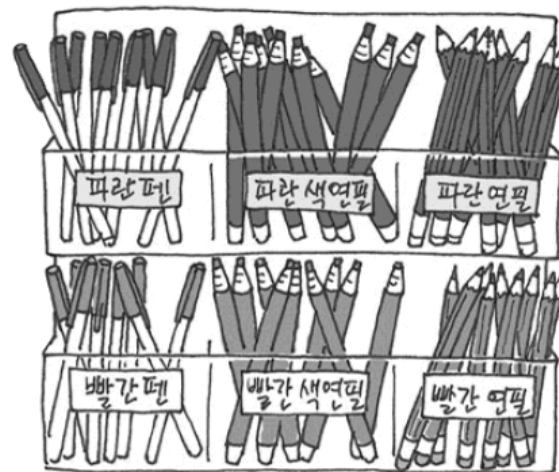
# 자료구조(Data Structure)

## ● 자료구조(data structure)

- 컴퓨터에서 **자료(data)**를 효율적으로 처리할 수 있도록 표현하고 저장하는 **논리적인 구조(structure)**와 프로그램적인 처리 방법

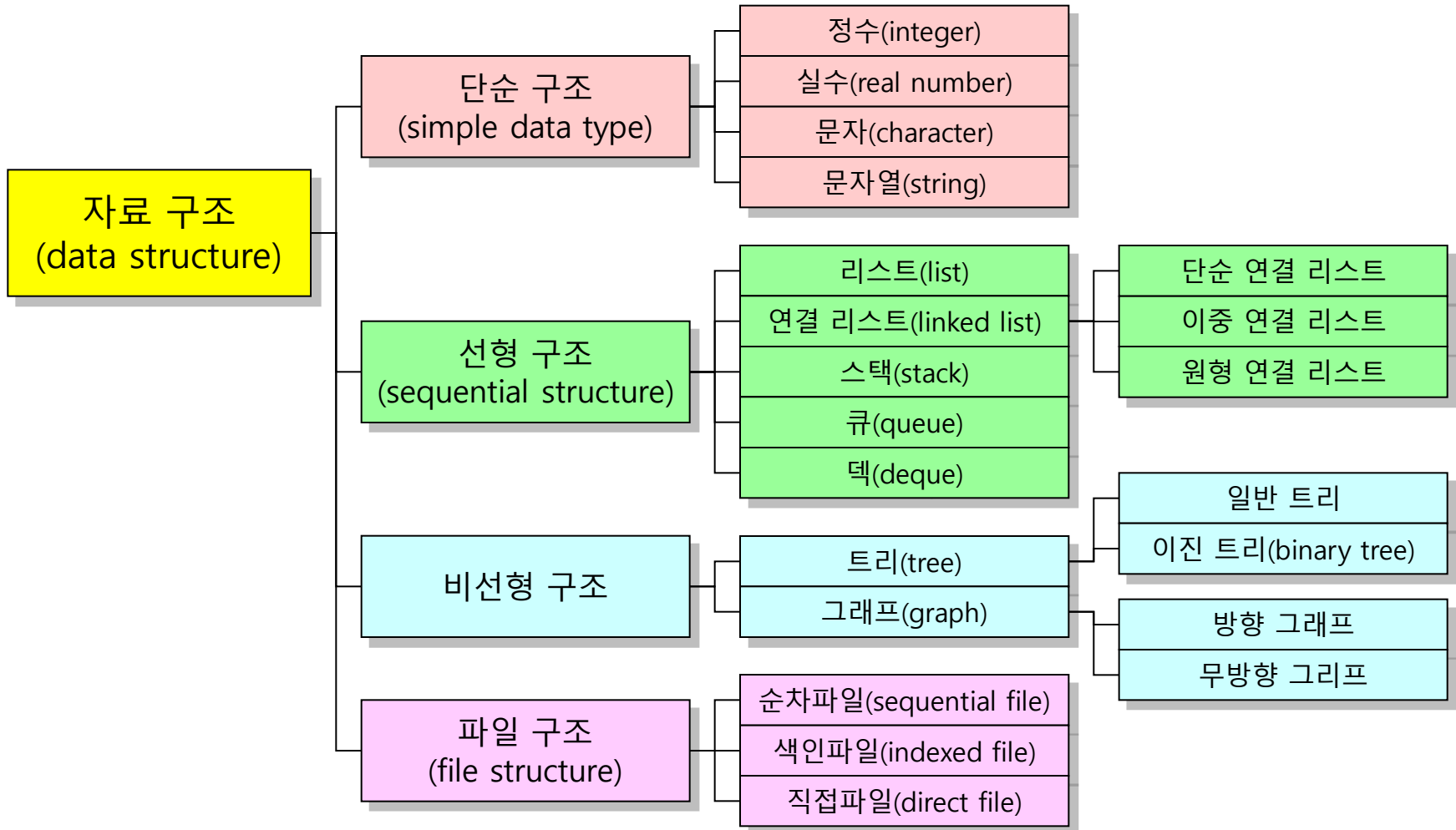


나쁜 자료 구조



좋은 자료 구조

# 자료구조의 분류



# 자료형(Data Type)

- 자료형(data type)

- 자료형이 가질 수 있는 값의 집합(data)과  
그 값들에 적용 가능한 연산들의 집합(operations)으로 정의 할 수 있다.

- 예) int 자료형

- 자료형 이름:
- 값들의 집합:
- 연산의 집합:

# 추상화(Abstraction) [1/2]

## ● 추상화(abstraction)

- 객체의 본질을 이것이 작동되는 방법이나 구성되는 방법과 같은 세부적인 사항과 분리시키는 것을 말한다.

## ● 추상화의 특징

- 어떻게(how)가 아니라 무엇(what)에 초점을 둔다.
- 추상화를 통해 문제의 복잡도를 낮추면, 복잡한 문제를 쉽게 해결할 수 있다.
- 추상화 개념은 크고 복잡한 소프트웨어 프로젝트를 관리하는데 필수적으로 사용된다.



# 추상화(Abstraction) [2/2]

## ● 제어 추상화(control abstraction)

- 행위(action)의 논리적인 속성을 그 구현으로부터 분리

함수의 명세	구현
<ul style="list-style-type: none"><li>■ 무엇을 하는 함수인가?</li><li>■ 파라미터는 무엇인가?</li></ul>	<ul style="list-style-type: none"><li>■ 함수의 실제 구성</li><li>■ 결과를 도출하는 알고리즘</li></ul>

## ● 자료 추상화(data abstraction)

- 자료형의 논리적 속성을 상세한 구현으로부터 분리

논리적 속성	구현
<ul style="list-style-type: none"><li>■ 가능한 값은 무엇인가?</li><li>■ 필요한 연산은 무엇인가?</li></ul>	<ul style="list-style-type: none"><li>■ C로 어떻게 구현되었는가?</li><li>■ 자료구조를 어떻게 이용하는가?</li></ul>

# 추상 자료형(ADT, Abstract Data Type)

## ● 추상 자료형(ADT, abstract data type)

- 자료 추상화(data abstraction)에 의해 상세한 구현으로부터 분리되어 논리적 속성으로 기술되는 자료형

## ● 예) Date 추상 자료형

- 자료형 이름: Date
- 값들의 집합: (year, month, day)  
year = 0~65535, month = 1~12, day = 1~31
- 연산의 집합:

SetDate	// 날짜 지정
PrintDate	// 날짜 출력
GetDays	// 두 날짜 사이의 날수 계산
AddDate	// 두 날짜 더하기
SubDate	// 두 날짜 빼기

# 알고리즘(Algorithm)

- 알고리즘(algorithm)
  - 문제를 해결하기 위해 명령어의 단계적 절차 (sequence of instruction)를 기술해 놓은 명세서
- 예) 코끼리를 냉장고에 넣는 방법?

# 알고리즘의 조건

## ● 알고리즘의 5가지 조건

- 입력(input)

- 출력(output)

- 명백성(definiteness)

- 유효성(effectiveness)

- 유한성(finiteness)

## ● 알고리즘과 프로그램의 차이

- 유한성 : 유한하지 않은 프로그램 데몬(daemon)

# 알고리즘 기술 방법 [1/4]

## ● 자연어로 표기된 알고리즘

- 영어나 한국어 등 자연어로 알고리즘 기술
- 인간이 읽기가 쉽다. 누구나 읽을 수 있다.
- 의미 전달이 모호해질 우려가 있다.

## ● 예제) 배열에서 최대값 찾기

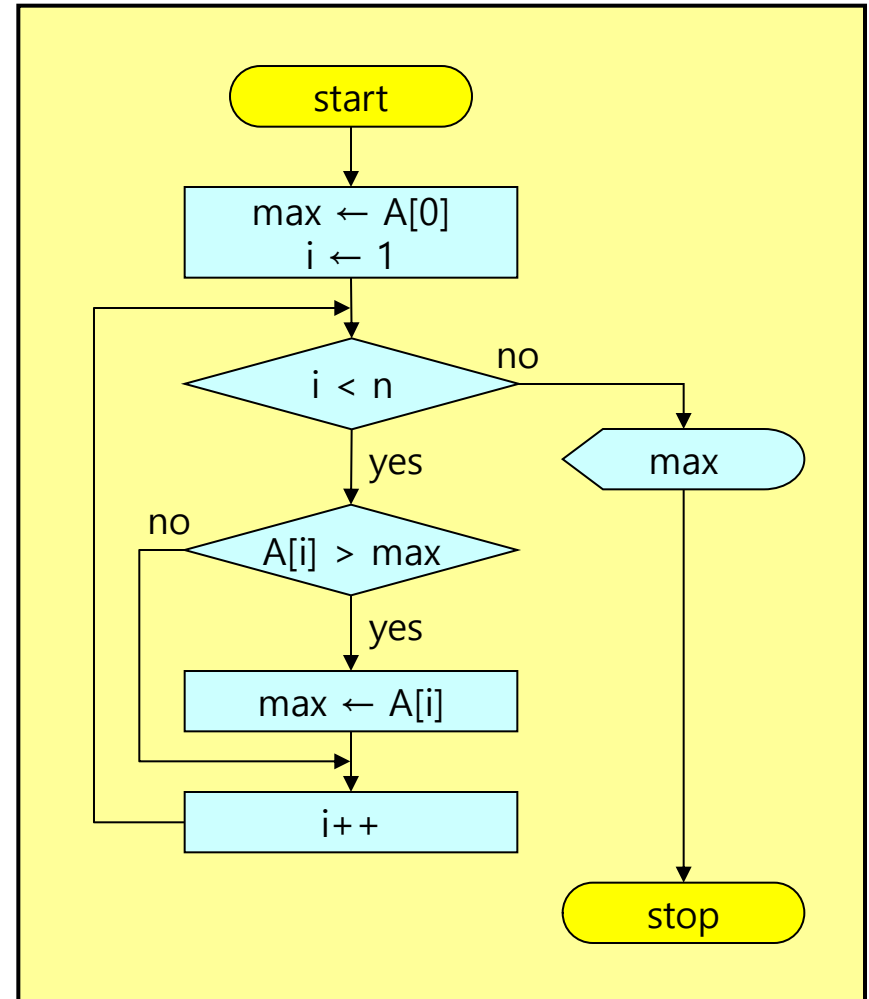
ArrayMax(A, n)

1. 배열 A의 첫 번째 요소를 변수 max에 복사
2. 배열 A의 다음 요소를 max와 비교하여 더 크면 max로 복사
3. 배열 A의 모든 요소를 비교했으면 max를 반환, 아니면 2번 반복

# 알고리즘 기술 방법 [2/4]

## ● 흐름도로 표기된 알고리즘

- 직관적이고 이해하기 쉽다.
- 규모가 커지면 복잡해 진다.



# 알고리즘 기술 방법 [3/4]

## ● C로 표현된 알고리즘

- 알고리즘을 가장 정확하고, 상세하게 기술할 수 있다.
- 반면, 구현에 관련된 많은 구체적인 사항들이 알고리즘의 핵심 내용의 이해를 방해할 수 있다.

```
#define MAX_ELEMENTS 100
int A[MAX_ELEMENTS];

int find_array_max(int n)
{
    int i, max;

    max = A[0];
    for (i = 1; i < n; i++) {
        if (A[i] > max) {
            max = A[i];
        }
    }
    return max;
}
```

# 알고리즘 기술 방법 [4/4]

- 유사코드(pseudo-code)로 표현된 알고리즘
  - 알고리즘 기술에 가장 많이 사용하는 고수준 기술 방법으로 자연어보다는 구조적이며, 프로그래밍 언어보다는 덜 구체적이다.
  - 프로그램을 구현할 때에 필요한 복잡한 문제들을 감출 수 있다. 즉, 알고리즘의 핵심적인 내용에만 집중할 수 있다.

```
ArrayMax(A,n)
max ← A[0];
for i ← 1 to n-1 do
    if max < A[i] then
        max ← A[i];
return max;
```



# 알고리즘의 성능 분석

## ● 공간 복잡도 (Space Complexity)

- 알고리즘을 프로그램으로 실행하여 완료하기까지의 필요한 총 저장 공간의 양
- 공간 복잡도 = 고정 공간 + 가변 공간

## ● 시간 복잡도 (Time Complexity)

- 알고리즘을 프로그램으로 실행하여 완료하기까지의 총 소요시간
- 시간 복잡도 = 컴파일 시간 + 실행 시간
  - ◆ 컴파일 시간: 프로그램마다 거의 고정적인 시간 소요
  - ◆ 실행 시간: 컴퓨터의 성능에 따라 달라질 수 있으므로 실제 실행시간 보다는 명령문의 실행 빈도수에 따라 계산

# 시간 복잡도 측정 방법 [1/3]

## ● C로 구현하여 측정

- 알고리즘을 C로 구현하여 컴퓨터에서 실행하여 수행시간을 측정
- C 코드의 상세한 부분을 모두 구현해야 한다.

## ● 수행시간 측정 방법

- `clock_t clock(void)`로 프로세스 타임을 읽는다.
- `CLOCKS_PER_SEC` 단위

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <time.h>

void main()
{
    clock_t start, finish;
    double duration;

    start = clock();
    // 수행시간을 측정하고 하는 코드...
    finish = clock();
    duration = (double)(finish
                        - start)/CLOCKS_PER_SEC;
    printf("%f초입니다.\n", duration);
}
```

# 시간 복잡도 측정 방법 [2/3]

## ● Pseudo 코드로 측정

- 알고리즘을 pseudo 코드로 기술한 후, 각 입력에 대해 수행되는 기본 연산의 개수를 계산 (추상적으로 실행)
- 연산의 개수는 고정된 값이 아니라, 입력 개수  $n$ 에 대한 연산의 수행 회수를 측정하여 **시간 복잡도 함수  $T(n)$** 으로 표현
- 알고리즘은 입력 데이터에 따라 연산 회수가 달라질 수 있는데, 시간 복잡도는 최악의 경우를 기준으로 한다.
  - ◆ 최선의 경우(best case): 의미가 없다.
  - ◆ 평균의 경우(average case): 계산하기 매우 어렵다.
  - ◆ 최악의 경우(worst case): 계산하기 쉽고, 중요한 의미를 갖는다.

# 시간 복잡도 측정 방법 [3/3]

## ● 피보나치 수열의 시간 복잡도

- 앞의 두수의 합이 다음 수가 되는 수열  
1 1 2 3 5 8 13 ...

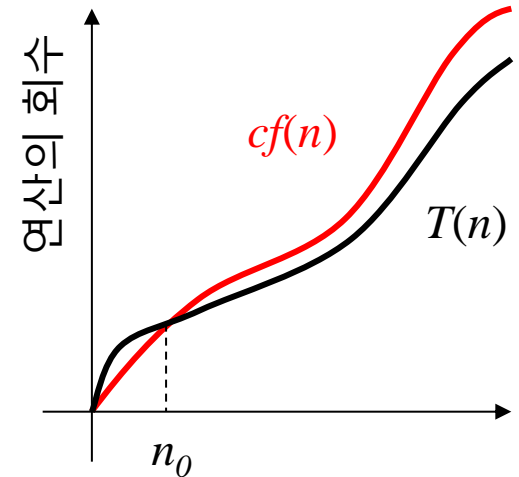
```
fibonacci(n)
01  if (n < 0) then
02      stop;
03  if (n ≤ 1) then
04      return n;
05  f1 ← 0;
06  f2 ← 1;
07  for (i ← 2; i ≤ n; i ← i + 1) do {
08      fn ← f1 + f2;
09      f1 ← f2;
10      f2 ← fn;
11  }
12  return fn;
```

행	$n < 0$	$n \leq 1$	$n > 1$
1			
2			
3			
4			
5			
6			
7			
8			
9			
10			
11			
12			

# 빅-오(Big-Oh) 표기법

## ● 빅-오(Big-Oh)의 정의

모든  $n \geq n_0$ 에서  $T(n) \leq cf(n)$ 을 만족하는 상수  $c$ 와  $n_0$ 가 존재하면  $T(n)$ 은  $O(f(n))$ 이다.



- 빅-오는 함수의 상한을 표시한다.
- 빅-오(Big-Oh)를 구하는 방법
  - ◆ 실행시간 함수의 값에 가장 큰 영향을 주는  $n$ 에 대한 항에 대해
  - ◆ 계수는 생략하고  $O(\text{Big-Oh})$ 의 오른쪽 괄호 안에 표시
- 예) 피보나치 수열의 시간 복잡도
  - ◆  $T(n) = 4n + 2$
  - ◆
  - ◆

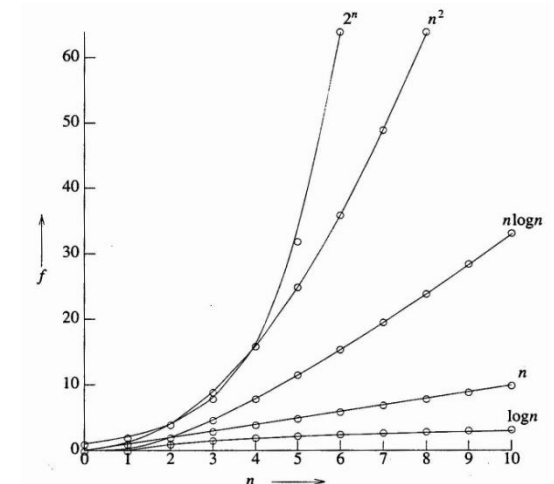
# 빅-오(Big-Oh) 종류 비교

- $O(1)$  : 상수형  
 $O(\log n)$  : 로그형(logarithmic)  
 $O(n)$  : 선형(linear)  
 $O(n \log n)$  : 로그선형  
 $O(n^2)$  : 2차형(quadratic)  
 $O(n^3)$  : 3차형  
 $O(n^k)$  : k차형(polynomial)  
 $O(2^n)$  : 지수형(exponential)  
 $O(n!)$  : 팩토리얼형

시간복잡도	n				
	1	2	4	8	16
1	1	1	1	1	1
$\log n$	0	1	2	3	4
$n$	1	2	4	8	16
$n \log n$	0	2	8	24	64
$n^2$	1	4	16	64	256
$n^3$	1	8	64	512	4096
$2^n$	2	4	16	256	65536
$n!$	1	2	24	40326	20922789888000

*efficient*

*inefficient*



# 빅-오(Big-Oh) 예제 1

```
algorithmA(n)
01  a ← 0;
02  for (i ← 1; i ≤ n; i ← i + 1) do {
03      if (i%2 == 0)
04          a ← a + i;
05  }
06  return a;
```

행	연산
1	
2	
3	
4	
5	
6	

$T(n) =$

# 빅-오(Big-Oh) 예제 2

```
algorithmB(n)
01  x ← 0;
02  y ← 0;
03  for (i ← 1; i ≤ n; i++) do {
04      for (j ← 1; j ≤ i; j++) do {
05          x ← x + j;
06          y ← y + x;
07      }
08  }
09  return x;
```

행	연산
1	
2	
3	
4	
5	
6	
7	
8	
9	

$T(n) =$



# 빅-오(Big-Oh) 예제 3

$$T(n) = 2n - 16 =$$

$$T(n) = 55n^2 + 10n + 5 =$$

$$T(n) = 6 =$$

$$T(n) = 3 \log n + 4 \log \log n =$$

$$T(n) = 2n^3 + 4n^2 \log n =$$

$$T(n) = 2^n + n^{17} - 7n^2 =$$

- 빅-오의 정의에 의하면  $7n - 3 = O(n^3)$ 이라 할 수 있다. 맞는가?

# 요약

- 자료구조와 알고리즘의 중요성을 이해한다.
  - 프로그램 = 자료구조 + 알고리즘
  - 훌륭한 프로그래머는 문제에 가장 효과적인 방법을 선택, 적용한다.
- 자료구조, 추상 자료형의 개념을 이해한다.
  - **자료구조(data structure)**: 자료(data)를 효율적으로 처리할 수 있도록 표현하고 저장하는 논리적인 구조(structure)와 프로그램적인 처리 방법
  - **추상 자료형(ADT, abstract data type)**: 자료형의 논리적 속성을 상세한 구현으로부터 분리하여 논리적 속성으로 기술되는 자료형
- 알고리즘의 개념과 성능 분석 방법을 이해한다.
  - **알고리즘(algorithm)**: 문제를 해결하기 위해 명령어의 단계적 절차(sequence of instruction)를 기술해 놓은 명세서
  - 알고리즘의 시간 복잡도의 상한을 표현하는 **빅-오(Big-Oh) 표기법**