

컴퓨터프로그래밍 보충 자료

최광훈

연세대학교 원주캠퍼스 컴퓨터정보통신공학부



목차

- □ 재귀 함수
- □ 포인터
- □ 전 처리기
- □ 식과 문장

4

재귀 함수 - 귀납법

□ 귀납법(induction) 증명의 예

- 모든 n에 대해 명제 P(n)이 참임을 증명
 - " 1부터 n까지의 합은 n(n+1)/2 "
 - P(n): $\sum_{i=1}^{n} i = \frac{n(n+1)}{2}$
- n=1일 때: $1 = \frac{1(1+1)}{2}$ (cf. P(1)이 참)
- n=k일 때 : 이 명제가 성립한다고 가정하고 n=k+1일 때도 성립함을 보임 (cf. P(k)가 참이면 P(k+1)도 참)
 - $\sum_{i=1}^{k} i = \frac{k(k+1)}{2}$ 을 참이라고 가정하고,

$$\sum_{i=1}^{k+1} i = \sum_{i=1}^{k} i + (k+1) = \frac{k(k+1)}{2} + (k+1) = \frac{(k+1)(k+2)}{2}$$

□ 귀납법(induction) 증명

- 모든 n에 대해 주어진 명제 P(n)이 참임을 아래의 단계로 증명
 - ▶ P(1)이 참임을 증명하고, (base case)
 - P(k)가 참이라 가정하고 P(k+1)이 참임을 증명 (inductive case)
 - cf. P(k) ⇒ P(k+1)을 증명



재귀 함수

□ 재귀함수와 귀납법(induction)의 유사성 활용

■ 1부터 N까지 합을 구하는 함수 sum(N)을 작성하는 예

```
sum(N)=N(N+1)/2임을 증명
                           int sum(N) {
N=1)
                            if (N == 1)
 sum(1) = 1*2/2 = 1
                               return 1;
N=k-1
                            else {
                             /* 함수 호출 sum(N-1)이
 sum(k-1)=(k-1)((k-1)+1)/2
                               1부터 N-1까지의 합을
 라고 가정하면,
                               리턴 한다 가정하고, */
N=k
                               return sum(N-1) + N
 sum(k)=sum(k-1)+k
       = (k-1)k/2+k
       = k(k+1)/2 가 성립
따라서 모든 N에 대해
                           따라서 모든 N에 대해
                           sum(N)은 1~N까지 합이다.
sum(N)=N(N+1)/2이다.
```



재귀 함수

□ 재귀함수를 이해하는 한 가지 요령

- 재귀함수 안에서 "base case"와 "inductive case"를 구분해서 파악
 - cf. 귀납법에서 n=1, n=k의 경우 구분
- "inductive case"에서 이뤄지는 재귀함수 호출에서 결과 값이 제대로 반환된다고 가정하고 살펴봄
 - cf. 귀납법에서 k의 경우에 성립한다고 가정하고 k+1의 경우도 성립하는지 살펴봄

□ 아래 재귀함수 예제를 위의 요령으로 이해하기

- 재귀함수 fib (교재 5장, 종합문제 8번)
- 재귀함수 gcd (교재 5장 9절, 예제 5.19번)
- 재귀함수 printdigit (교재 5장 9절, 예제 5.20번)
- 재귀함수 hanoi (교재 5장 8절, 예제 5.13번)

포인터

■ 포인터 자료형의 *를 변수 이름 앞이 아닌 자료형 뒤에 붙임

- int *p;
 - int *p; ===> int* p;
- int main(int argc, char *argv[]) { ... }
 - char *argv[] ===> char* argv[]

■ 포인터 규칙과 오류 여부 판단

- e의 자료형이 T ===> &e의 자료형은 T* (e는 식, T는 자료형)
 - 예: int x; x의 자료형이 int ===> &x의 자료형은 int*
- e의 자료형이 T* ===> *e의 자료형은 T
 - 예: int* p; p의 자료형이 int* ===> *p의 자료형은 int
- 배열 타입은 포인터 타입과 동일 (cf. const 수정자의 유무는 다름)
 - argv는 char*[] 타입 또는 char** 타입
 - *argv는 char* 타입, **argv는 char 타입
- 치환문(=)의 오른쪽과 왼쪽의 자료형은 동일해야 함
 - p = 10; => p는 int* 타입, 10은 int 타입.
 - printf("%c", argv[0]); => %c는 char 자료형, argv[0]은 char* 자료형.



전처리기

■ 전처리기를 통해 MyFile.c가 MyFile.i로 변환 (교재 11장에서 발췌)

```
MyFile.c
#define PI 3.141592
#define PRTERR() \
   printf("에러가 발생\n");
#define LOOP while (1)
a = 2 * PI * r;
PRTERR();
LOOP { ... }
#define mul(a,b) (a)*(b)
#define putint(x) \
    printf("%d", (x));
x = mul(100,n);
y = mul(a+b,c-d);
putint(d);
```

```
MyFile.i
a = 2 * 3.141592 * r;
printf("에러가 발생\n");
while(1) { ... }
x = (100) * (n);
y = (a+b) * (c-d);
printf("%d", (d));
```



식과 문장

□ 식과 문장의 유사점과 차이점

- 유사점 : 식에 ;을 붙이면 문장이 됨
 - 예) x = 1; // 치환문 ===> 치환식에 ;을 붙임
 - 예) f(); // 함수 호출문 ===> 함수 호출 식에 ;을 붙임
- 차이점 : 식을 계산하면 반드시 결과값이 있음
 - 예) y = x = 3; // 식 "x = 3"의 결과값은 3
 - 예) y = x == 10; // 식 "x == 10"의 결과값은 0 또는 1
- 결과 값과 Side effect는 서로 독립적인 개념
 - x == 1 : 식의 결과값은 0 또는 1, x의 값은 불변(side effect는 없음)
 - x = 1 : 치환식의 결과값은 1, x에 1을 할당(side effect)
 - x++: 결과값은 변수 x의 값, x의 값을 1 증가(side effect)
 - 예: x=7; (x++) + 1 ===> 결과값 8, x의 값 8
 - ++x : 결과값은 x+1의 값, x의 값을 1 증가 (side effect)
 - 예: x=7; (++x) + 1 ===> 결과값 9, x의 값 8