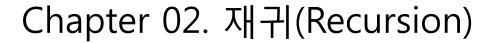
윤성우의 열혈 자료구조

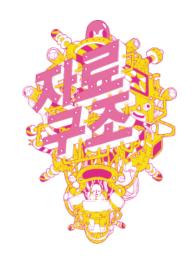
: C언어를 이용한 자료구조 학습서



Introduction To Data Structures Using C



Chapter 02. 재 귀(Recursion)

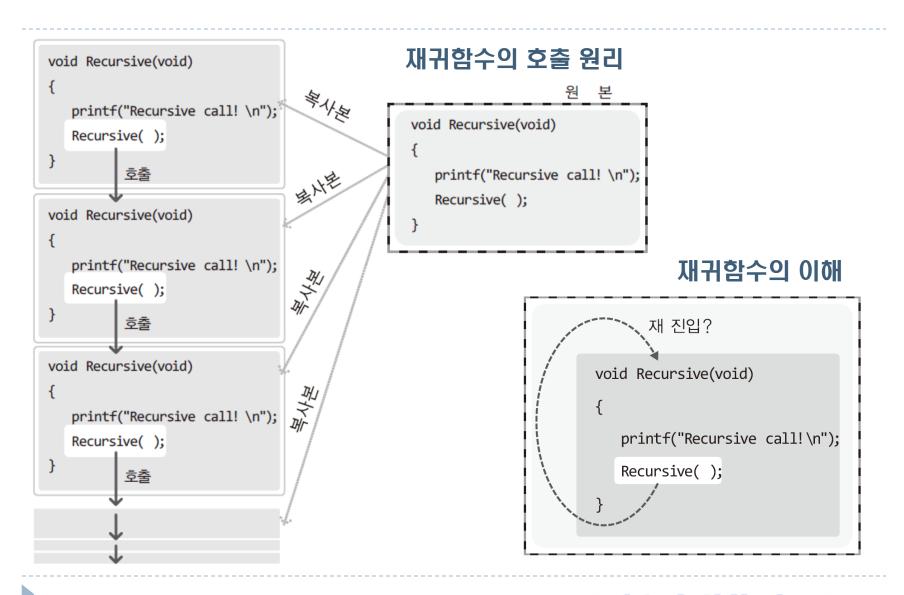


Chapter 02-1:

함수의 재귀적 호출의 이해



재귀함수의 기본적인 이해 1



재귀함수의 기본적인 이해 2

재귀함수의 간단한 예

실행결과

```
Recursive call! 3
Recursive call! 2
Recursive call! 1
```



재귀함수의 디자인 사례

$$n! = n \times (n-1) \times (n-2) \times (n-3) \times \ldots \times 2 \times 1$$

$$(n-1)!$$

$$n! = n \times (n-1)!$$

$$f(n) = \begin{cases} n \times f(n-1) & \dots & n \ge 1 \\ 1 & \dots & n = 0 \end{cases}$$

```
if(n == 0)
return 1;
```

else
 return n * Factorial(n-1);



팩토리얼의 재귀적 구현

```
int Factorial(int n)
   if(n == 0)
       return 1;
   else
       return n * Factorial(n-1);
int main(void)
   printf("1! = %d \n", Factorial(1));
   printf("2! = %d \n", Factorial(2));
   printf("3! = %d \n", Factorial(3));
   printf("4! = %d \n", Factorial(4));
   printf("9! = %d \n", Factorial(9));
   return 0;
```

팩토리얼 구현 결과

실행결과

```
1! = 1
2! = 2
3! = 6
4! = 24
9! = 362880
```



Chapter 02. 재 귀(Recursion)



Chapter 02-2:

재귀의 활용



피보나치 수열 1: 이해

피보나치 수열

0, 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, 55

피보나치 수열의 구성

수열의 n번째 값 = 수열의 n-1번째 값 + 수열의 n-2번째 값

피보나치 수열의 표현

$$fib(n) = \begin{cases} 0 & \dots & n=1 \\ 1 & \dots & n=2 \\ fib(n-1) + fib(n-2) & \dots & \text{otherwise} \end{cases}$$



피보나치 수열 2: 코드의 구현

```
fib(n) = \begin{cases} 0 & \dots & n=1 \\ 1 & \dots & n=2 \end{cases}
fib(n-1) + fib(n-2) & \dots & \text{otherwise}
```

```
int Fibo(int n)
{
    if(n == 1)
        return 0;

else if(n == 2)
        return 1;

else
        return Fibo(n-1) + Fibo(n-2);
}
```



피보나치 수열 3: 완성된 예제

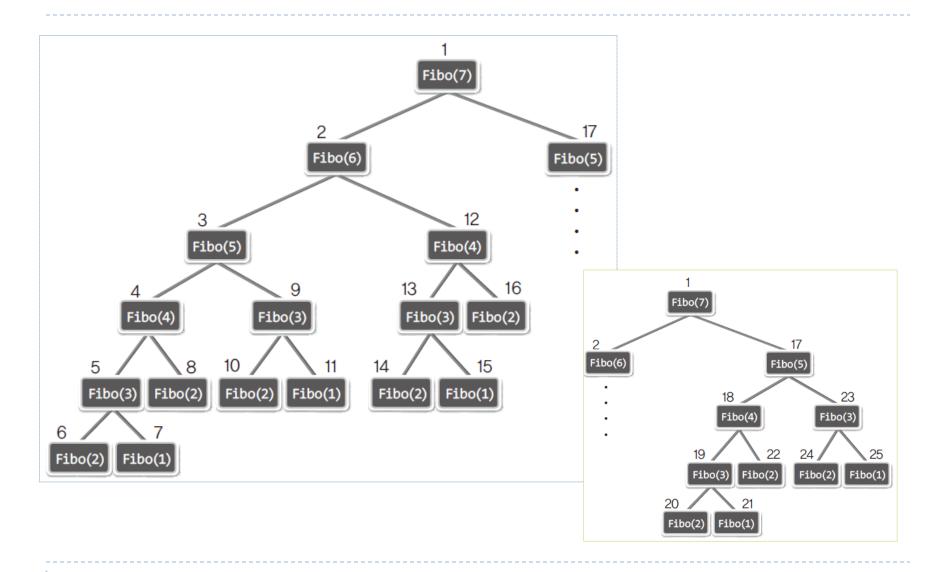
```
int Fibo(int n)
    if(n == 1)
       return 0;
    else if(n == 2)
        return 1;
    else
        return Fibo(n-1) + Fibo(n-2);
int main(void)
    int i;
    for(i=1; i<15; i++)
        printf("%d ", Fibo(i));
    return 0;
```

실행결과

0 1 1 2 3 5 8 13 21 34 55 89 144 233



피보나치 수열 4: 함수의 흐름



이진 탐색 알고리즘의 재귀구현 1

이진 탐색의 알고리즘의 핵심

- 1. 탐색 범위의 중앙에 목표 값이 저장되었는지 확인
- 2. 저장되지 않았다면 탐색 범위를 반으로 줄여서 다시 탐색 시작

이진 탐색의 종료에 대한 논의



이진 탐색 알고리즘의 재귀구현 2

탐색 대상의 확인!

```
int BSearchRecur(int ar[], int first, int last, int target)
    int mid;
    if(first > last)
       return -1;
                  탄색의 대상에서 중심에 해당하는 인덱스 값 계산
    mid = (first+last) / 2;
    if(ar[mid] == target)
타겟이 맞는지 확인!
       return mid;
```

이진 탐색 알고리즘의 재귀구현 3

계속되는 탐색

```
int BSearchRecur(int ar[], int first, int last, int target)
    int mid;
    if(first > last)
       return -1;
    mid = (first+last) / 2;
    if(ar[mid] == target)
       return mid;
                                  악부분은 대상으로 재 탑색
    else if(target < ar[mid])</pre>
       return BSearchRecur(ar, first, mid-1, target);
    else
       return BSearchRecur(ar, mid+1, last, target);
                                   뒷부분은 대상으로 재 탐색
```

Chapter 02. 재 귀(Recursion)

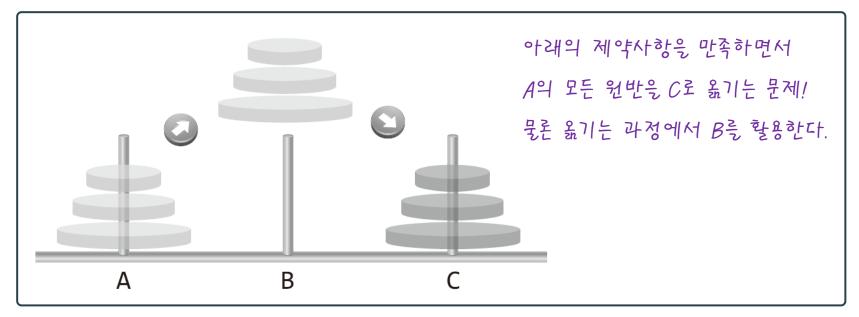


Chapter 02-3:

하노이 타워

하노이 타워 문제의 이해

원반을 A에서 C로 이동하기

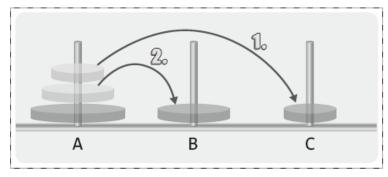


제약사항

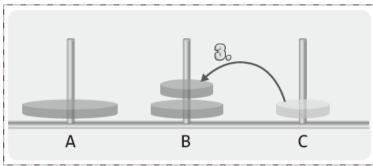
- 원반은 한 번에 하나씩만 옮길 수 있습니다.
- · 옮기는 과정에서 작은 원반의 위에 큰 원반이 올려져서는 안됩니다.



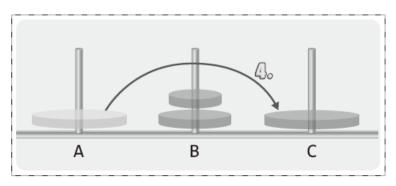
하노이 타워 문제 해결의 예 1



▶ [그림 02-8: 문제해결 1/5]

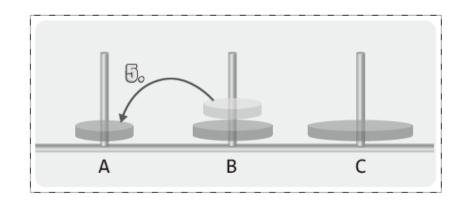


▶ [그림 02-9: 문제해결 2/5]

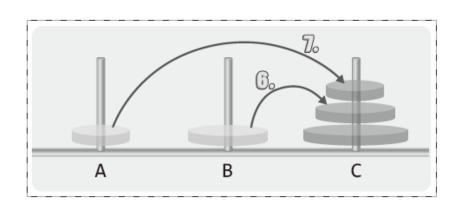


▶ [그림 02-10: 문제해결 3/5]

하노이 타워 문제 해결의 예 2



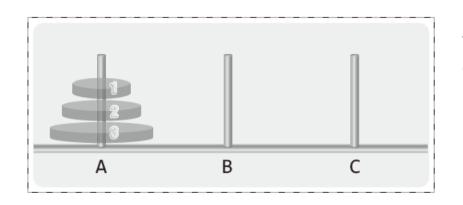
▶ [그림 02-11: 문제해결 4/5]



▶ [그림 02-12: 문제해결 5/5]

지금 보인 라정에서 반복의 때턴은 찾아야 문제의 해결은 위한 코드른 작성할 수 있다!.

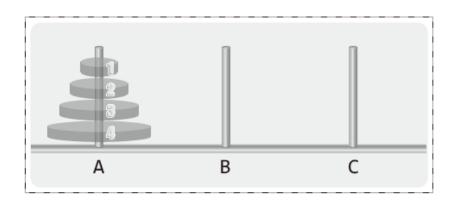
반복되는 일련의 과정을 찾기 위한 힌트



A의 세 원반을 C로 옮기기 위해서는 <mark>원반 3을 C로</mark> 옮겨야 한다. 그리고 이를 위해서는 원반 1과 2를 우선 원반 B로 옮겨야 한다.

▶ [그림 02-13: 원반이 3개인 하노이 타워]

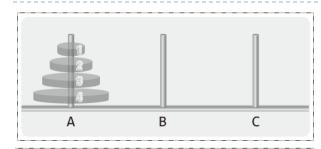
위와 아래의 두 예를 통해서 문제의 해결에 있어서 반복이 되는 때턴이 있음은 알 수 있다.

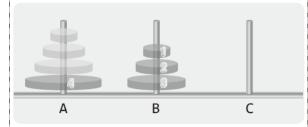


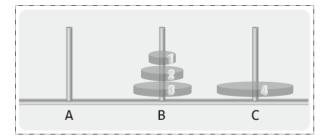
A의 네 원반을 C로 옮기기 위해서는 <mark>원반 4를</mark> C로 옮겨야 한다. 그리고 이를 위해서는 원반 1과 2와 3을 우선 원반 B로 옮겨야 한다.

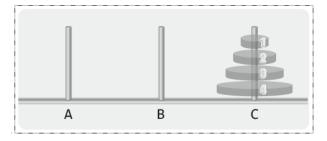
▶ [그림 02-14: 원반이 4개인 하노이 타워]

하노이 타워의 반복패턴 연구 1









목적. 원반 4개를 A에서 C로 이동

▶ [그림 02-14: 원반이 4개인 하노이 타워]

1. 작은 원반 3개를 A에서 B로 이동

▶ [그림 02-15: 반복패턴 1/3]

2. 큰 원반 1개를 A에서 C로 이동

▶ [그림 02-16: 반복패턴 2/3]

3. 작은 원반 3개를 B에서 C로 이동

▶ [그림 02-17: 반복패턴 3/3]

하노이 타워의 반복패턴 연구 2

목적. 원반 4개를 A에서 C로 이동

목적. 큰 원반 n개를 A에서 C로 이동

- 1. 작은 원반 3개를 A에서 B로 이동
 - 1. 작은 원반 n-1개를 A에서 B로 이동

- 2. 큰 원반 1개를 A에서 C로 이동
 - 2. 큰 원반 1개를 A에서 C로 이동

- 3. 작은 원반 3개를 B에서 C로 이동
 - 3. 작은 원반 n-1개를 B에서 C로 이동



하노이 타워 문제의 해결 1

하노이 타워 함수의 기본 골격

```
void HanoiTowerMove(int num, char from, char by, char to)
{
원반 num의 수에 해당하는 원반을 from에서 to로
이동을 시키되 그 과정에서 by를 활용한다.
}
```

```
목적. 큰 원반 n개를 A에서 C로 이동 HanoiTowerMove(num, from, by, to);

1. 작은 원반 n-1개를 A에서 B로 이동 HanoiTowerMove(num-1, from, to, by);

2. 큰 원반 1개를 A에서 C로 이동 printf(...);

3. 작은 원반 n-1개를 B에서 C로 이동 HanoiTowerMove(num-1, by, from, to);
```

하노이 타워 문제의 해결 2

목적. 큰 원반 n개를 A에서 C로 이동

- 1. 작은 원반 n-1개를 A에서 B로 이동
- 2. 큰 원반 1개를 A에서 C로 이동
- 3. 작은 원반 n-1개를 B에서 C로 이동

```
HanoiTowerMove(num, from, by, to);
```

HanoiTowerMove(num-1, from, to, by);

printf(. . . .);

HanoiTowerMove(num-1, by, from, to);



하노이 타워 문제의 해결 3

```
void HanoiTowerMove(int num, char from, char by, char to)
   if(num == 1) // 이동할 원반의 수가 1개라면
      printf("원반1을 %c에서 %c로 이동 \n", from, to);
   else
      HanoiTowerMove(num-1, from, to, by);
       printf("원반%d을(를) %c에서 %c로 이동 \n", num, from, to);
      HanoiTowerMove(num-1, by, from, to);
int main(void)
   // 막대A의 원반 3개를 막대B를 경유하여 막대C로 옮기기
   HanoiTowerMove(3, 'A', 'B', 'C');
   return 0;
```

실행결과

원반1을 A에서 C로 이동 원반2을(를) A에서 B로 이동 원반1을 C에서 B로 이동 원반3을(를) A에서 C로 이동 원반1을 B에서 A로 이동 원반2을(를) B에서 C로 이동 원반1을 A에서 C로 이동



수고하셨습니다~



Chapter 02에 대한 강의를 마칩니다!

