DP(다이나믹 프로그래밍)

WEEK 3 백민희

DP(다이나믹 프로그래밍)이란?

"하나의 문제는 단 한 번만 풀게 하는 알고리즘"

• 하나의 큰 문제를 여러 개의 작은 문제로 나누어서 그 결과를 저장하여 다시 큰 문제를 해결할 때 사용 하는 것

코딩테스트에서 자주 출제되는 중요한 개념! 문제를 많이 풀면서 감을 잡는 것이 중요하다.

기존 방법:분할 정복 기법

분할정복기법:문제를 나눌 수 없을 때까지 나누어서 각각을 풀면서 다시 합병하여 문제의 답을 얻는 알고리즘.

• 대표알고리즘:병합정렬, 퀵 정렬, 이진탐색, 슈트라센 알고리즘 등

- 동일한 문제를 다시 푼다는 단점 있음 (퀵, 병합 정렬 제외)
- 단순 분할 정복으로 풀면 매우 비효율적임 ex) 피보나치수열

피보나치 수열

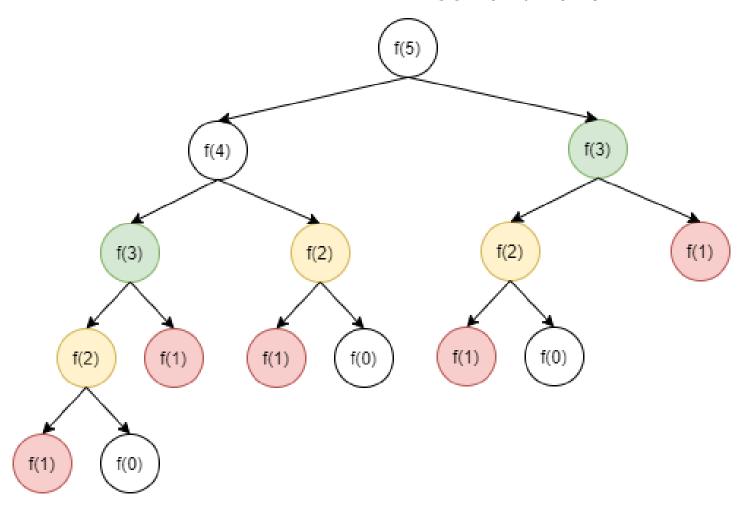
• 피보나치 수: $F_n = F_{n-1} + F_{n-2}$

n번째 피보나치 수 f(n)= n-1번째 피보나치 수+n-2번째 피보나치 수의 합

1,1,2,3,5,8,13,21, ...

피보나치 수열 함수 호출 트리 (재귀함수 이용)

피보나치 수열: 방정식: f(n) = f(n-1) + f(n-2)



ex. f(1)이 5번이나 반복됨을 알 수 있다.=>굉장히 비효율적

피보나치 수열:단순 재귀 소스코드

```
1 import java.util.*;
 3 public class Main{
       //피보나치 수열을 재귀함수로 구현
       public static int fibo(int x){
          if(x == 1 || x == 2){
 6
               return 1;
 8
           return fibo(x - 1) + fibo(x - 2);
 9
10
       public static void main(String[] args){
11
          System.out.println(fibo(4));
12
13
14
15 }
```

```
"C:\Program Files\
```

DP 사용조건

- DP를 사용하려면 2가지 조건을 만족해야 함
- 1) Overlapping Subproblems(겹치는 부분 문제)
- 2) Optimal Substructure(최적 부분 구조)

1)Overlapping Subproblems (겹치는 부분 문제)

• DP는 기본적으로 문제를 나누고 그 문제의 결과 값을 재활용해서 전체 답을 구한다. 그래서 **동일한 작은 문제들이 반복하여 나 타나는 경우에 사용이 가능**

• 부분 문제가 반복적으로 나타나지 않는다면 재사용이 불가능하 니 부분 문제가 중복되지 않는 경우에는 사용할 수 없다.

2)Optimal Substructure(최적 부분 구조)

부분 문제의 최적 결과 값을 사용해 전체 문제의 최적 결과를 낼수 있는 경우를 의미

• 부분 문제에서 구한 최적 결과가 전체 문제에서도 동일하게 적용 되어 결과가 변하지 않을 때 DP를 사용할 수 있게 된다.

DP 과정

- 1) DP로 풀 수 있는 문제인지 확인한다.
 - 2) 문제의 변수 파악
 - 3) 변수 간 관계식 만들기(점화식)
 - 4) 메모하기(memoization or tabulation)
 - 5) 기저 상태 파악하기
 - 6) 구현하기

1.DP로 풀 수 있는 문제인지 확인

- 현재 직면한 문제가 작은 문제들로 이루어진 하나의 함수로 표현될 수 있는지를 판단해야 한다.
- =>이 과정자체가 어려움, 문제를 많이 풀면서 감 잡기
- 보통 특정 데이터 내 최대화 / 최소화 계산을 하거나 특정 조건 내 데이터를 세야 한다거나 확률 등의 계산의 경우 DP로 풀 수 있는 경우가 많다.

2) 문제의 변수 파악

• DP는 현재 변수에 따라 그 결과 값을 찾고 그것을 전달하여 재 사용하는 것을 거친다.

• Ex.피보나치수열에서는 n번째 숫자를 구하는 것이므로 n이 변수가 됨

3) 변수 간 관계식 만들기(점화식)

• 예를 들어 피보나치 수열에서는 <u>f(n) = f(n-1) + f(n-2)</u>

4) Memoization

변수 간 관계식까지 정상적으로 생성되었다면 **변수의 값에 따른 결과를 저장**해야 한다

5)기저상태 파악하기

가장 작은 문제의 상태를 알아야 한다. 보통 몇 가지 예시를 직접 손으로 테스트하여 구성하는 경우가 많다. 피보나치 수열을 예시로 들면, f(0) = 0, f(1) = 1과 같은 방식

6) 구현하기

- 1) Bottom-Up (Tabulation 방식) 반복문 사용
- 2) Top-Down (Memoization 방식) 재귀 사용

1) Bottom-Up (Tabulation 방식) - 반복문 사용

- 아래에서부터 계산을 수행 하고 누적시켜서 전체 큰 문제를 해결하 는 방식
- 메모를 위해서 dp라는 배열을 만들었고 이것이 1차원이라 가정했을 때, dp[0]가 기저 상태이고 dp[n]을 목표 상태라고 하자. Bottom-up은 dp[0]부터 시작하여 반복문을 통해 점화식으로 결과를 내서 dp[n]까지 그 값을 전이시켜 재활용하는 방식
- 결과값을 기억하고 재활용한다는 측면에서 메모하기(Memoization) 와 크게 다르지 않다.

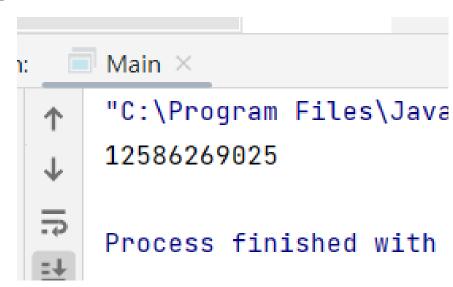
2) Top-Down (Memoization 방식) - 재귀 사용

• dp[0]의 기저 상태에서 출발하는 대신 dp[n]의 값을 찾기 위해 위에서 부터 바로 호출을 시작하여 dp[0]의 상태까지 내려간 다음 해당 결과 값을 재귀를 통해 전이시켜 재활용하는 방식이다.

피보나치 수열: Bottom-Up 방식

```
1 import java.util.*;
3 public class Main{
     public static long[] d = new long[100];
     public static void main(String[] args){
         //첫 번째 피보나치 수와 두 번째 피보나치 수는 1
         d[1]=1;
         d[2]=1;
         int n=50; //50번째 피보나치 수를 계산
         //피보나치 함수를 반복문으로 구현(보텀업 다이나믹 프로그래밍)
         for(int i=3; i<=n; i++){
12
13
             d[i]=d[i-1]+d[i-2];
14
         System.out.println(d[n]);
16
```

17 7



피보나치 수열: Top-Down 방식

```
3 public class Main {
                                                                   3 public class Main {
     static long[] memo;
     // 메모이제이션 배열 생성
     static long fibonacci(int n) {
                                                                          static long[] memo;
       if(n<=1) {
                                                                          // 메모이제이션 배열 생성
           // 0과 1은 답을 구할 수 없는 가장 작은 수
           return n;
                                                                          static long fibonacci(int n) {
        }else {
                                                                               if(n<=1) {
           if(memo[n]>0) {
              // 메모 되어 있다면
                                                                                    // 0과 1은 답을 구할 수 없는 가장 작은 수
              return memo[n];
              // 메모 값을 리턴
                                                                                    return n;
                                                                  10
                                                                  11
                                                                               }else {
           memo[n] = fibonacci(n-1) + fibonacci(n-2);
                                                                                    if(memo[n]>0) {
           // 재귀 호출 보내서 받은 값을 메모에 담고
                                                                                         // 메모 되어 있다면
                                                                  13
           return memo[n];
           // 메모를 리턴
                                                                  14
                                                                                         return memo[n];
                                                                                         // 메모 값을 리턴
                                                                  15
                                                                  16
25
     public static void main(String[] args) throws IOException {
                                                                  17
        BufferedReader br = new BufferedReader(new InputStreamReader(System.in))
                                                                                    memo[n] = fibonacci(n-1) + fibonacci(n-2);
        BufferedWriter bw = new BufferedWriter(new OutputStreamWriter(System.out 18
        // reader writer 생성
                                                                                    // 재귀 호출 보내서 받은 값을 메모에 담고
        memo = new long[91];
                                                                                    return memo[n];
                                                                  20
        int n = Integer.parseInt(br.readLine());
                                                                                    // 메모를 리턴
                                                                  21
                                                                  22
        long answer = fibonacci(n);
                                                                  23
        bw.write(String.valueOf(answer));
        bw.flush();
                                                                  24
```

```
Main ×

↑ "C:\Program Fil

10

55

Process finishe
```

피보나치 시간 복잡도

• O(2^n)->O(N) 로 개선

Bottom-Up vs Top-Down

• 효율성 비교 => 직접 해봐야 알 수 있다. 뭐가 더 나은지는 해보기 전까지 알 수 없다.