Dynamic programming (동적 프로그래밍)

-오유진-

https://youtu.be/VBuO2J3USXw





Contents

Dynamic Programming 정의

Dynamic Programming vs Divide and Conquer

피보나치 수열- Divide and Conquer

피보나치 수열 - Dynamic Programming

타일링 - Dynamic Programming



Dynamic Programming(DP)

- 큰 문제를 작은 문제들로 쪼개어 푸는 방식.(주로 Bottom-up 방식)
- 하나의 문제는 단 한번만 푼다.

작은 문제들이 중복될 때 한번 계산한 결과는 저장해두고 다시 사용한다. (즉, 메모이제이션 기법을 이용한다.)

- 메모이제이션
 - 동일한 계산을 반복해야 할 경우 한 번 계산한 결과를 메모리에 저장해 두었다가 꺼내 씀으로써 중복 계산을 방지할 수 있게 하는 기법이다.

!다이나믹 프로그래밍의 핵심 기법!

- 조건
 - 작은문제가 반복해서 발생하는 경우
 - 같은 문제는 구할 때마다 값이 동일
- 규칙을 찾아 점화식을 세워야 한다. (Ex. DP[i] = DP[i-1]+DP[i-2])



Dynamic Programming vs Divide and Conquer

Dynamic Programming 다이나믹 프로그래밍	Divide and Conquer 분할정복
주로 Bottom-up	Top-down
Memoization기법 사용	부분 문제 중복 x, memoization 필요x
Ex) fibonacci	Ex)quick sort, merge sort



한번 계산한 결과는 저장 해두고 다시 사용한다.(결 과 재활용)



피보나치 수열- Divide and Conquer (메모이제이션 x)

```
F(6)
  F(5)
                           F(4)
        F(3)
                       F(3)
F(2) F(2)
            F(1) F(2)
                          F(1)
```

```
#include <stdio.h>
int fibo(int x){
   if(x==1) return 1;
   if(x==2) return 1;
   return fibo(x-1) + fibo(x-2);
int main(void){
   printf("%d",fibo(6));
```

```
int main(void){
   printf("%d",fibo(50));
}
```



피보나치 수열(DP로 해결-Top down)

Top-down 방식(재귀)

- 1. 큰 문제를 먼저 방문 후 작은 문제로 나 눈다.(호출한다.)
- 2. 작은 문제를 푼다.
- 3. 작은 문제를 풀었으니, 이제 큰 문제를 푼다.

Ex)

fibo(n)을 풀어야한다.

fibo(n-1)과 fibo(n-2)로 문제를 나눈다.

•

fibo(n-1)과 fibo(n-2)의 값을 더해 fibo(n)을 구한다.

```
#include <stdio.h>
int d[100];
int fibo(int x){
  if(x==1) return 1;
  if(x==2) return 1;
  if(d[x]!=0) return d[x];
  return d[x] = fibo(x-1) + fibo(x-2);
int main(void){
  printf("%d",fibo(6));
```

피보나치 수열(DP로 해결 – Bottom-up)

Bottom-up 방식(반복문)

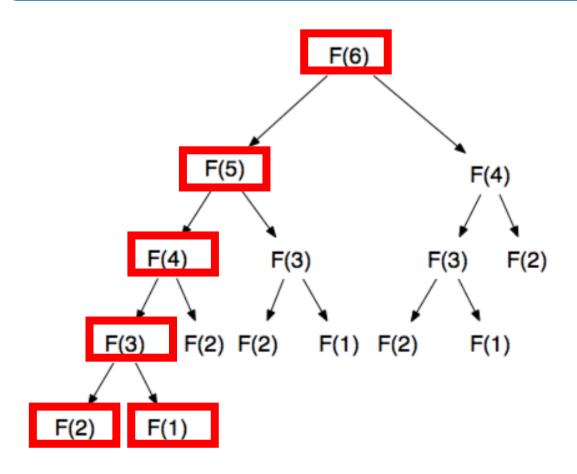
- 1. 문제를 크기가 작은 문제부터 차례 대로 푼다.
- 2. 문제의 크기를 조금씩 크게 만들면 서 문제를 푼다.

반복하다 보면 가장 큰 문제를 풀 수 있다.

```
#include <stdio.h>
int d[100];
int fibo(int x){
  d[0]=0;
  d[1]=1;
  for(int i=2;i<=x;i++){</pre>
     d[i]=d[i-1]+d[i-2];
  return d[x];
int main(void){
  printf("%d",fibo(6));
```



피보나치 수열(DP)



- 시간복잡도 O(N)
- 모든 노드들 방문 x, 한번씩만 방문.



타일링

• 2x1

dp[1]=1

※ 점화식

dp[n] = dp[n-1] + dp[n-2]

• 2x2

=

dp[2]=2

• 2x3

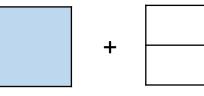
=



dp[3] = dp[2] + dp[1]

• 2x4

=



dp[4] = dp[3] + dp[2]

다이나믹 프로그래밍 정리

- 중복되는 문제들이 발생할 때 유용.
- 메모이제이션 활용.
- Ex) 피보나치수열, 타일링 문제 해결



Q&A

