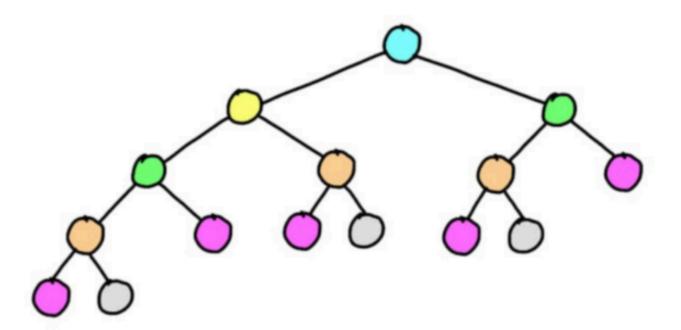
# DYNAMIC PROGRAMMING

An Avid Coder

Always remember the past





# Programación Dinámica (DP)

Programa Avanzado ICPC 2025

Por Waldo Caballero





#### Introducción a DP

Evitar Calculos Repetidos • Usualmente, los problemas de programación dinámica se resuelven naturalmente mediante recursión. En estos casos, es más fácil escribir la solución recursiva y luego guardar los estados repetidos en una tabla de consulta. Este proceso se conoce como programación dinámica TOP DOWN con memoización.

#### Fibonacci

UNO DE LOS EJEMPLOS MÁS BÁSICOS Y CLÁSICOS DE ESTE PROCESO ES LA SECUENCIA DE FIBONACCI. SU FORMULACIÓN RECURSIVA ES:

```
f(n)=f(n-1)+f(n-2) \text{ where } n\geq 2 \text{ and } f(0)=0 \text{ and } f(1)=1. \text{ In C++, this would be expressed as:} int f(int n) {    if (n == 0) return 0;    if (n == 1) return 1;    return f(n - 1) + f(n - 2); }
```

EL TIEMPO DE EJECUCIÓN DE ESTA FUNCIÓN RECURSIVA ES EXPONENCIAL: APROXIMADAMENTE  $O(2^N)$  YA QUE UNA LLAMADA DE FUNCIÓN (F(N)) DA COMO RESULTADO 2 LLAMADAS DE FUNCIÓN DE TAMAÑO SIMILAR  $(F(N-1) \ Y \ F(N-2))$ .

## Mejorando Fibonacci con DP (Memoizacion)

```
const int MAXN = 100;
bool found[MAXN];
int memo[MAXN];

int f(int n) {
   if (found[n]) return memo[n];
   if (n == 0) return 0;
   if (n == 1) return 1;

   found[n] = true;
   return memo[n] = f(n - 1) + f(n - 2);
}
```

EVITAMOS REPETIR "SUBPROBLEMAS"

### Version Iterativa o Bottom Up

```
F[0] = 0
F[1] = 1
for i in 2 .. N:
F[i] = F[i-1] + F[i-2]
```

EN ESTE CASO FUE SENCILLO, PORQUE TENIAMOS LA FORMULA PERO EN OTROS PROBLEMAS NO SERA TAN SENCILLO

## Ways to Climb Stairs

You are climbing a staircase. It takes N steps to reach to the top. Each time you can either climb 1 or 2 steps. In how many distinct ways can you climb to the top?



# i Gracias!

No dudes en preguntar o escribirnos si tienes alquna duda o consulta.