## UNIVERSIDAD PRIVADA BOLIVIANA DIRECCIÓN DE PREGRADO

# FACULTAD DE INGENIERÍAS Y ARQUITECTURA INVESTIGACIÓN



Complejidad Algorítmica DigitDP y SubsetSum

## JUAN CLAUDIO CARRASCO TAPIA LA PAZ – BOLIVIA 2022

### Complejidad Subset Sum:

El algoritmo recorre una matriz de 2 dimensiones, hacia abajo es del tamaño del arreglo inicial, y hacia un lado es del tamaño del valor de suma buscado. Complejidad  $O(n*m) \rightarrow (for i to n)$  y dentro (for j to m)

#### Complejidad Digit DP

```
int solve dp(int pos, int mayor, int pares, int suma) {
if(pos > number.size()) { // cuando la posicion exceda al numero dado
    return 0;
// Modificar de acuerdo al problema
if(pos == number.size()) {
    if(pares >= 2) { // tiene 2 pares el numero
        return 1;
        return 0;
if(dp[pos][mayor][pares][suma] == -1) { // Pregunto si no lo he calculado
    int tope = 9;
    if(mayor == true) {  // el numero que voy a crear puede llegar a ser mayor
        tope = number[pos]-'0'; // solo podemos usar los numeros de 0 al tope -- '3'-'0'
    dp[pos][mayor][pares][suma] = 0;
    for(int digito = 0; digito <= tope; digito++) {</pre>
        if(digito == tope ) {
            int total= suma +digito;
            int esPar = (total > 0) && (digito%2 == 1);
            dp[pos][mayor][pares][suma] += solve dp(pos+1, true, pares + esPar, total );
        else { // 0 1 2
            int total = suma + digito;
            int esPar = (total > 0) && (digito%2 == 1);
            dp[pos][mayor][pares][suma] += solve_dp(pos+1, false, pares + esPar, total);
return dp[pos][mayor][pares][suma];
```

Son 0 a 9 iteraciones para cada estado y se crean un total de pos\*suma\*tope(mayor) estados, por lo que

Complejidad O(n\*suma\*tope)