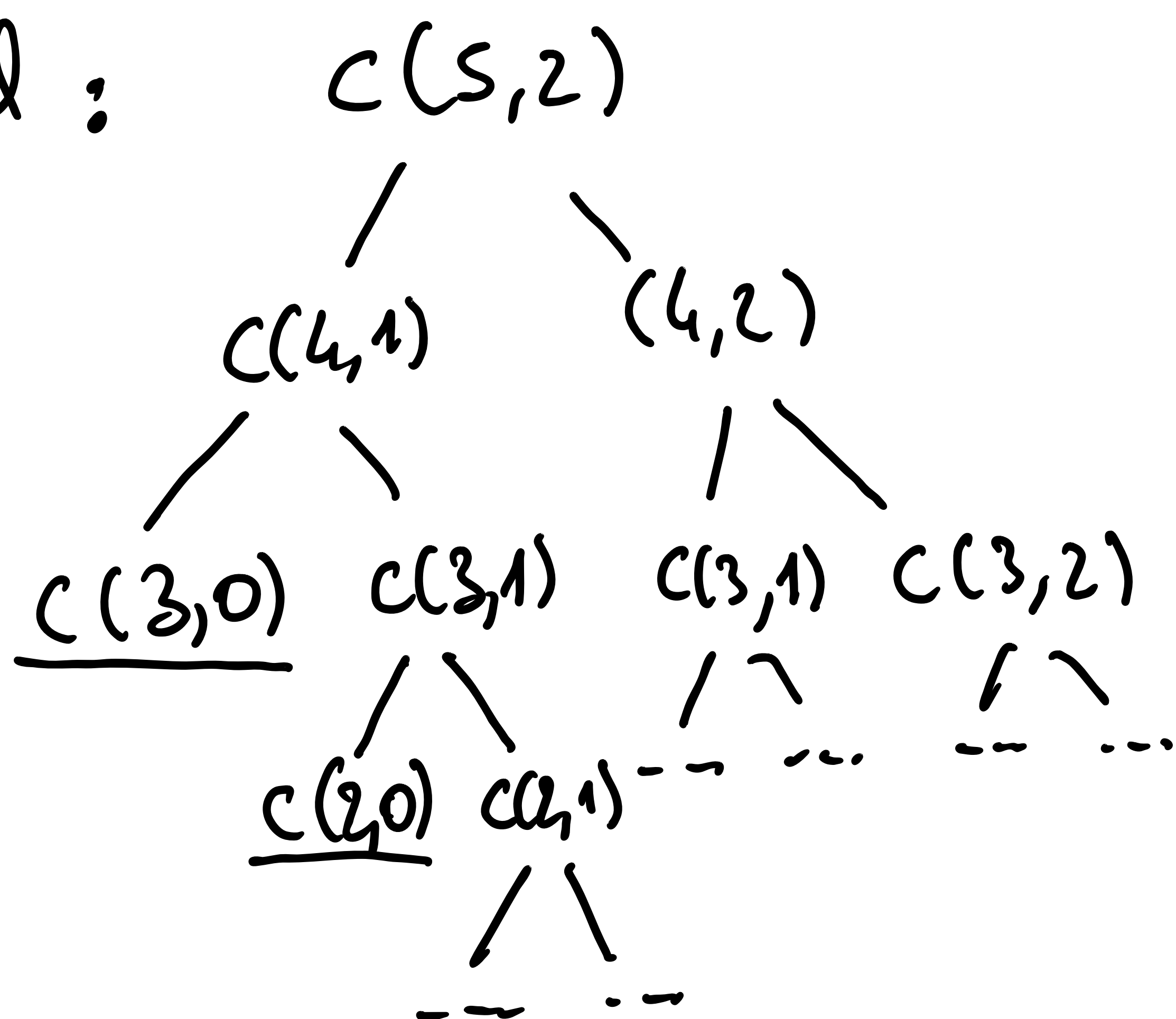


- suite TD4 -

Exo 2:

triangle Pascal :



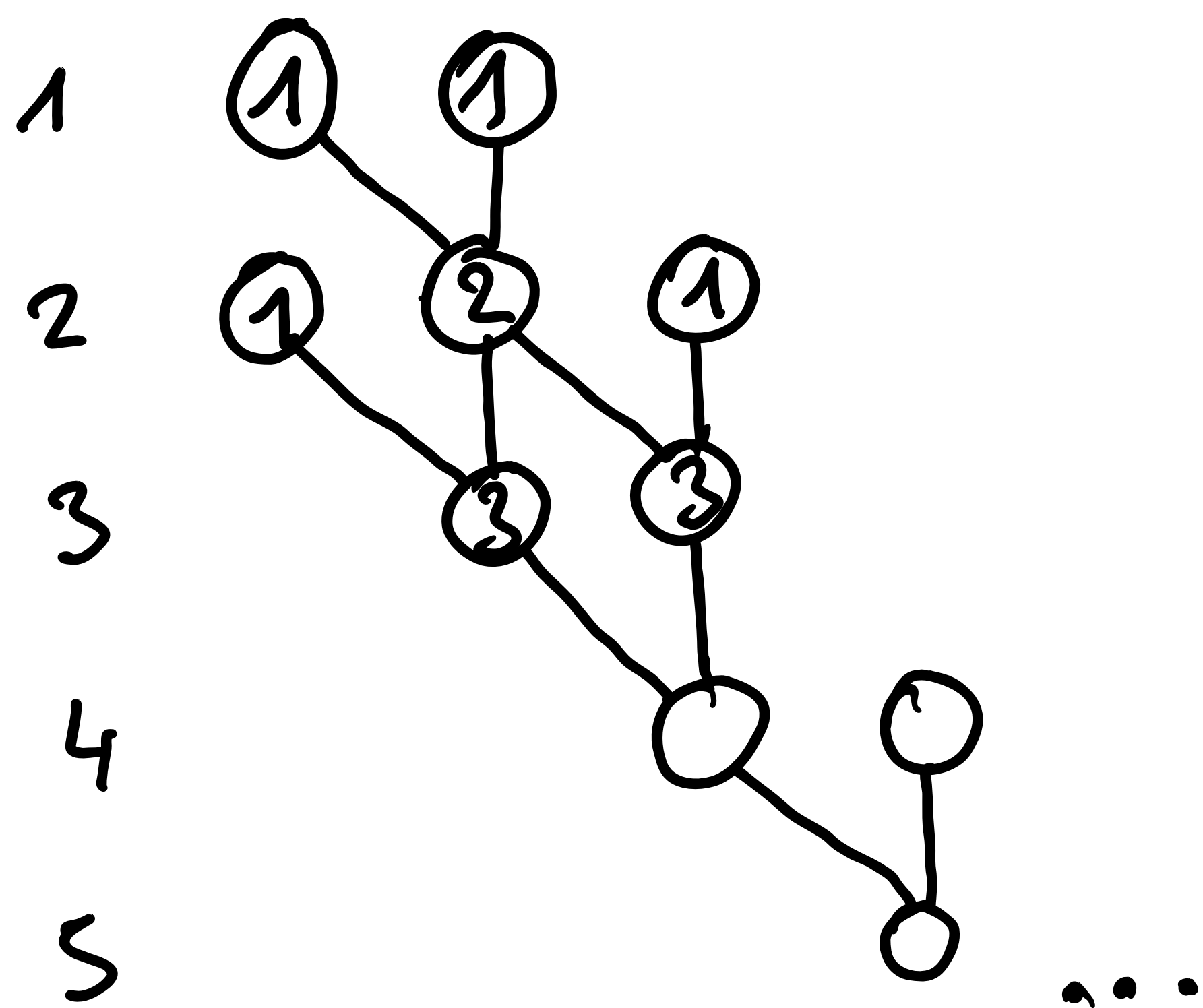
```
def C(n, p):
    if p == 0 or p == n:
        return 1
    else:
        return C(n-1, p-1) + C(n-1, p)
```

$T_C(n, p)$: nbr d'appel récursif $\Rightarrow T_C(n, p) \leq 2^n$

de p qui engendre le plus d'appel récursif : $p = \frac{n}{2}$

$$\binom{n}{\frac{n}{2}} \sim \frac{2^n}{\sqrt{\pi \cdot \frac{n}{2}}}$$

$n \backslash p$	0	1	2	3	4	5
0						



prog dynamique

$C1(N, P)$

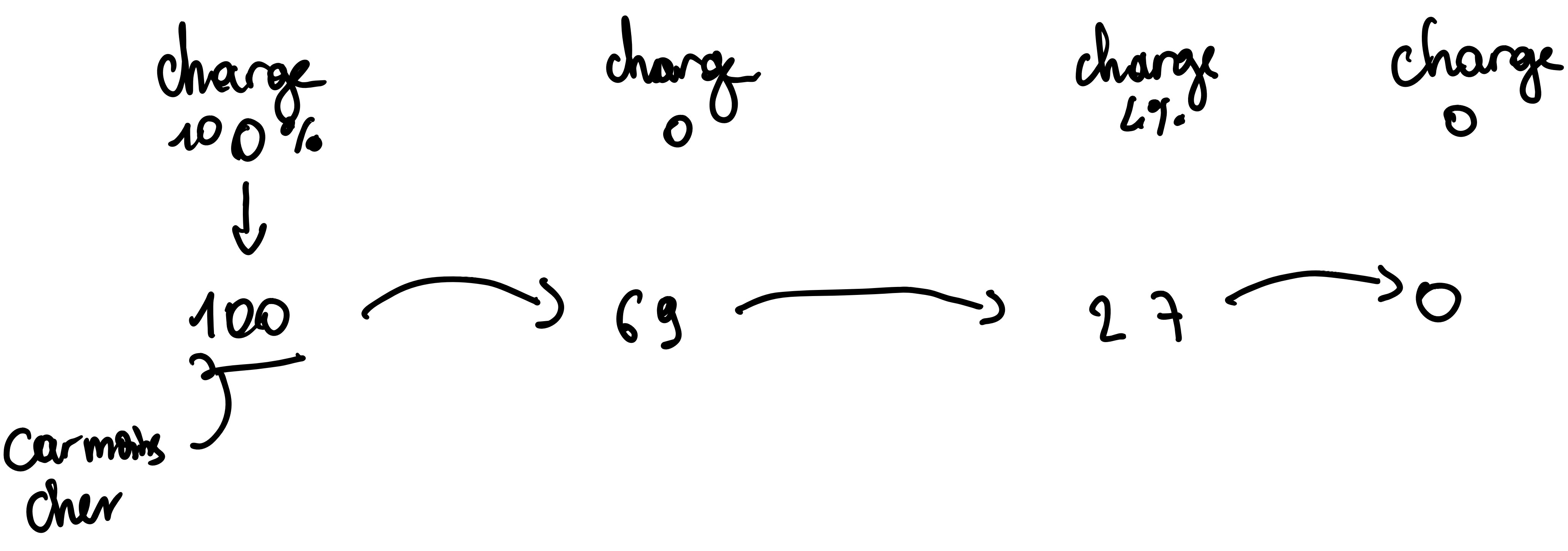
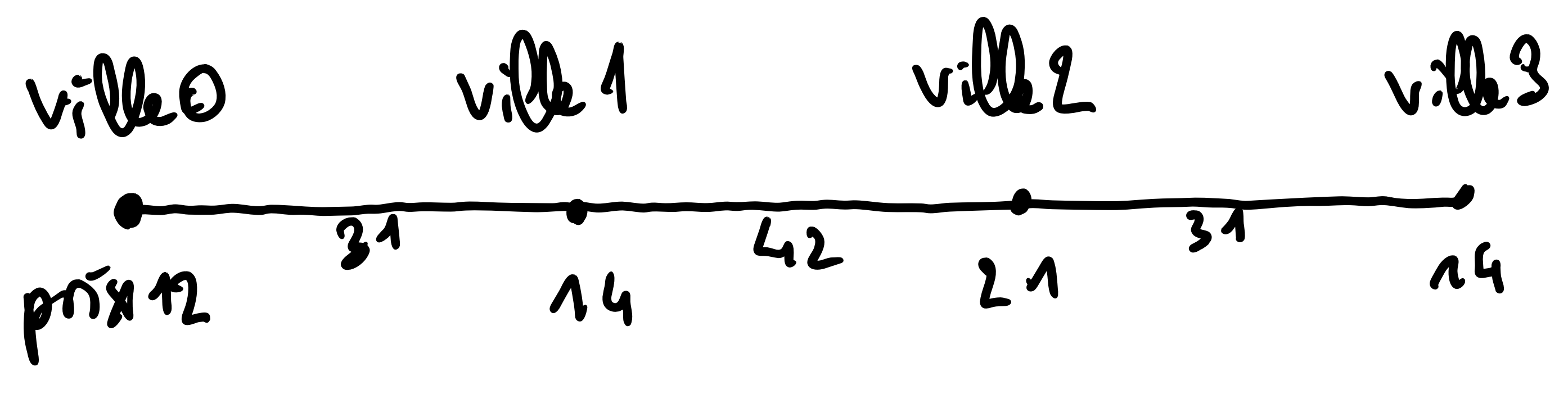
$\hookrightarrow O(N \cdot P)$

$C1(5, 3) \Rightarrow$

// dans un tableau + (si efficace, droite \rightarrow gauche)

$n \backslash p$	0	1	2	3
0	1	1	1	1
1	1	2	3	4
2	1	3	6	10
3	1	4	10	20
4	1	6	20	35
5	1	10	35	70

Exercice 3:

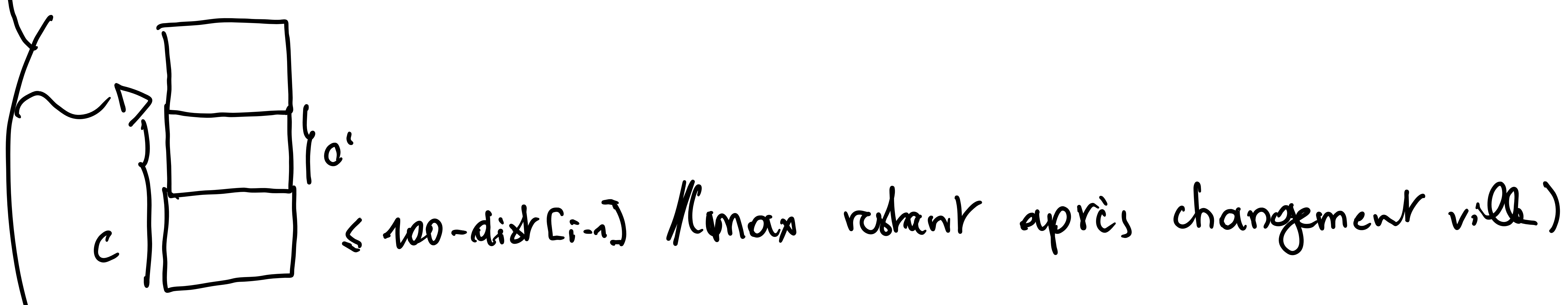


// pas optimale
128.2
⊕ phi
si pas ville < cher - on s'arrête -
↳ charger ⊕ -
~> 125.2

$$\text{cout}(i, c) = \begin{cases} C * \text{prix}[i] * 0.1 & i = 0 \\ \min(\text{cout}[i-1], c - c' + \text{dist}[i-1] + \text{prix}[c']) & \\ c' \text{ tq } \max(0, c - 100 + \text{dist}[i-1]) \leq c' \leq c \end{cases}$$

quel est la charge dans la station i-1? On l'appelle C_{i-1}

$$C_{i-1} - \text{dist}[i-1] + c' = c \quad C_{i-1} = c - c' + \text{dist}[i-1]$$



$$c - c' \leq 100 - \text{dist}[i-1]$$

$$c' \geq c - 100 + \text{dist}[i-1]$$

```

def cost(prix, dist, i, c):
    if i == 0:
        return prix[i] * c * 0.1
    else:
        mini = float("inf")
        for charge in range(max(0, c + dist[i-1] - 100), c + 1):
            res = cost(prix, dist, i-1, c + dist[i-1] - charge) + prix[i] * charge * 0.1
            if res < mini:
                mini = res
        return mini

```

// version non efficace (rec + for + (pas dns array))

↓ dynamique version

```

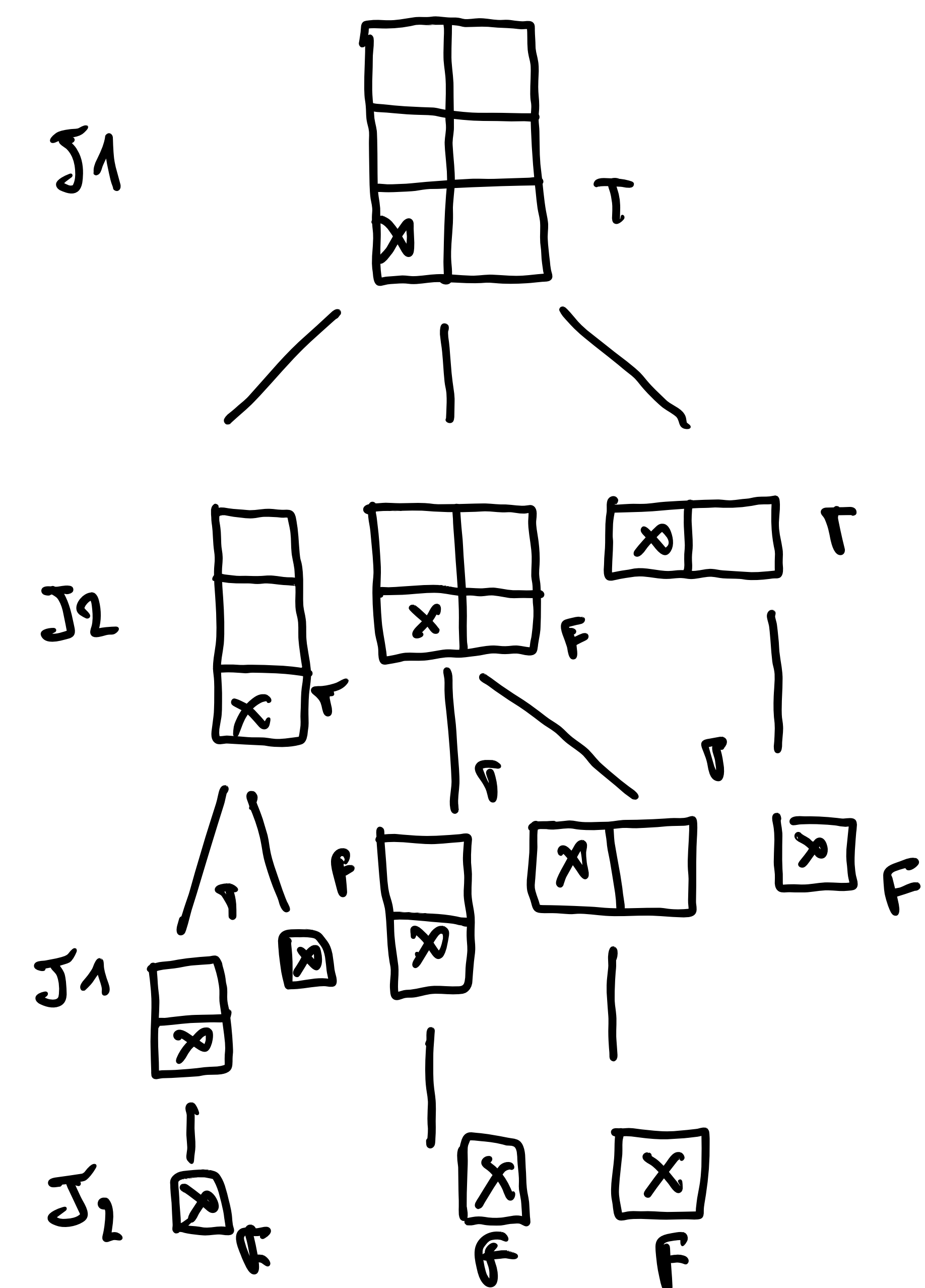
def cost_dyn(prix, dist, i, c):
    cost = [[0 for j in range(101)] for k in range(i+1)]
    for c1 in range(101):
        cost[0][c1] = prix[0] * c1 * 0.1
    for i1 in range(1, i+1):
        mini = float("inf")
        for c1 in range(0, 101):
            mini = float("inf")
            for charge in range(max(0, c1 + dist[i1-1] - 100), c1 + 1):
                charge_avant = c1 + dist[i1-1] - charge
                res = cost[i1-1][charge_avant] + prix[i1] * charge * 0.1
                if res < mini:
                    mini = res
            cost[i1][c1] = mini
    return cost[i][c]

```

// Bonus QS

Exercice 4:

// T / F \Rightarrow perdant / gagnant joueur actuel.



$\text{Jeu}(H, L, h, l)$

$\text{Jeu}(H, L, h, l) = \begin{cases} \text{False} & \text{si } H = L = h = l = 1 \end{cases}$

// TODO

// IDÉE : exprimer l'état où on gagne (quand il n'y a plus de cases à remplir de true) $\Rightarrow T \wedge \dots$

--