

a) Recurrencia  $O(n^3)$

$$A = x_1 \dots x_{2n+1} \begin{cases} x_1, x_3, \dots, x_{2n+1} & \text{números} \\ x_2, x_4, \dots, x_{2n} & \text{símbolos (+, *)} \end{cases}$$

$$\text{OPT}(l, r) \begin{cases} A[l] & l = r \\ \max \{ \text{OPT}(l, \text{piv}) \cdot A[\text{piv}+1] \cdot \text{OPT}(\text{piv}+2, r) \} \end{cases}$$

$\forall l \leq \text{piv} \leq r-2$   
piv es impar.

l p

Tenemos una solución máxima dada una secuencia  $\langle x_1, x_2, \dots, x_n \rangle$

Sea  $V$  una

Si  $OPT(i, j)$  devuelve el valor máximo dado una expresión aritmética que empieza en  $i$  y termina en  $j$  en la secuencia  $A$ .

Entonces

$$OPT(i, j) = \begin{cases} A[i, j] & i = j \\ \max \{ OPT(i, p) A[p+1, j] \mid i \leq p \leq j-2, \text{ pes impar} \} & \text{otherwise} \end{cases}$$

Sea  $X = (i, \dots, j)$  una expresión con paréntesis que devuelve una expresión aritmética que es máxima.



DP-MAX-PARENTESIS(A)

for  $i$  in  $1:2:2n+1$

start stop stop (inclusively)

$OPT[i, i] = A[i]$

for  $r$  in  $1:2:2n+1$

for  $l$  in  $r-2:-2:1$

$OPT[l, r] = -1$

for  $pir$  in  $l:2:r-2$

$OPT[l, r] = \max(OPT[l, r], OPT[l, pir] + A[pir+1] + OPT[pir+2, r])$

return  $OPT[1, 2n+1]$

MEMO(A,  $l=1, r=2n+1$ )

if  $l == r$

return  $A[l]$

if  $M[l, r] \neq -1$

return  $M[l, r]$

$M[l, r] =$

for  $pir$  in  $l:2:r-2$

$M[l, r] = \max(M[l, r], M[l, pir] + A[pir+1] + M[pir+2, r])$

return  $M[l, r]$