

Simplex dual

→ Si nos cambian la fº objetivo ⇒ Recalculamos $c^t B^{-1}$, Z y los $C_j - Z_j$ y, si no es S.O. seguimos iterando

→ Si nos cambian un b_i ⇒ PROBLEMA

↓
Recalculamos X_{B_i} y seguimos iterando.
Esto funciona si $X_{B_i} \geq 0$ ⇒ PROBLEMA
si no
SB no factible

El de siempre

Algoritmo Simplex Primal:	1º: JE
Busca optimidad	2º: IS
gana de elección	3º: Cambio de base
Algoritmo Simplex Dual:	1º: IS
Busca factibilidad	2º: JE
	3º: Cambio de base

Simplex dual

- Determinar variable **IS**: sale de la base la variable con **bi más negativo**: → Así conseguimos $X_{B_i} \geq 0$
IS: $x_i / b_{xi} = \min\{b_i \mid b_i < 0\}$

- Determinar variable **JE**: para conseguir que la factibilidad mejore y que el valor de la función objetivo **empeore** lo **menos posible**, se seleccionará para entrar en la base una variable x_j cuyo $y_{ij} < 0$ tal que:

$$\text{JE: } x_j / \left| \frac{C_{x_j} - Z_{x_j}}{y_{x_j}} \right| = \min_{1 \leq k \leq n} \left\{ \left| \frac{C_{x_k} - Z_{x_k}}{y_{x_k}} \right| \mid y_{x_k} < 0 \right\}$$

(Con el módulo se permite definir un único criterio para maximizar o minimizar)

VB	x_i	b_i
x_3	α_{ij}	-2

$$X_i^1 = X_i^0 - \alpha_{ij} \cdot \theta_{JE}$$

Si $\alpha_{ij} \geq 0$ será **IMPOSIBLE** que nuestra variable $x_j = 0$.
Por todo sob nos fijamos en los α_{ij} que sean negativos
Si no existe ⇒ No tiene solución.

La siguiente SB es **SIEMPRE** óptima.
No se pierde el