

O algoritmo dual simplex

FASE I: Determine uma partição básica dual factível: $\mathbf{A} = [\mathbf{B} \ \mathbf{N}]$. A rigor, precisamos de dois vetores de índices básicos e não-básicos:

$$(B_1, B_2, \dots, B_m) \text{ e } (N_1, N_2, \dots, N_{n-m}).$$

Faça $IT = 0$.

FASE II: { *início da iteração dual simplex* }

Passo 1: { *cálculo da solução básica dual e custos relativos* }

$$\lambda^T = \mathbf{c}_B^T \mathbf{B}^{-1} \quad (\text{resolva o sistema } \mathbf{B}^T \lambda = \mathbf{c}_B)$$

$$\hat{c}_{N_j} = c_{N_j} - \lambda^T \mathbf{a}_{N_j}, \quad j = 1, 2, \dots, n - m.$$

Passo 2: { *teste de otimalidade* }

2.1) { *cálculo da solução básica primal* }

$$\hat{\mathbf{x}}_B = \mathbf{B}^{-1} \mathbf{b} \quad (\text{resolva o sistema } \mathbf{B} \hat{\mathbf{x}}_B = \mathbf{b})$$

2.2) { *determinar variável a sair da base* }

$$\hat{x}_{B_\ell} = \min \{ \hat{x}_{B_i}, i = 1, \dots, m \}$$

Se $\hat{x}_{B_\ell} \geq 0$, então pare, a solução atual é ótima.

Passo 3: { *cálculo da direção dual simplex* }

$$\eta_\ell = -(\mathbf{B}^{-1})^T \mathbf{e}_\ell \quad (\text{resolva o sistema } \mathbf{B}^T \eta_\ell = -\mathbf{e}_\ell)$$

Passo 4: { *determinar passo e variável a entrar na base* }

Se $\eta_\ell^T \mathbf{a}_{N_j} \leq 0, j = 1, \dots, n - m$, então pare: o problema é infactível.

Caso contrário, determine:

$$\hat{\delta} = \frac{\hat{c}_{N_k}}{\eta_\ell^T \mathbf{a}_{N_k}} = \min_{j=1, \dots, n-m} \left\{ \frac{\hat{c}_{N_j}}{\eta_\ell^T \mathbf{a}_{N_j}} \text{ tal que } \eta_\ell^T \mathbf{a}_{N_j} > 0 \right\}.$$

A variável x_{N_k} entra na base.

Passo 5: { *atualização: nova partição básica* }

Troque a ℓ -ésima coluna de \mathbf{B} pela k -ésima coluna de \mathbf{N} :

$$\mathbf{a}_{B_\ell} \longleftrightarrow \mathbf{a}_{N_k} \text{ ou } (B_\ell \longleftrightarrow N_k).$$

Faça $IT = IT + 1$.

Retorne ao Passo 1.

{ *fim da iteração dual simplex* }
