

## REALIZAÇÃO EXTERNA

REF.: MARTÍNEZ. OTIMIZAÇÃO PRÁTICA USANDO O LAGRANGIANO AUMENTADO (CAP 2).

$$\begin{array}{ll} P: \min & f(x) \\ \text{s.a.} & h(x) = 0 \\ & g(x) \leq 0 \\ & x \in \Omega \end{array} \quad \left. \begin{array}{l} \\ \\ \end{array} \right\} \begin{array}{l} \text{RESTRIÇÕES "DIFÍCIS"} \\ \text{RESTRIÇÕES "FÁCEIS"} \end{array}$$

EXEMPLOS DE RESTRIÇÕES FÁCEIS:

1)  $\Omega = \mathbb{R}^m$ .

2)  $\Omega = \{x \in \mathbb{R}^m; l_i \leq x_i \leq u_i, \forall i\}$  (RESTRIÇÕES DE CAIXA)

3)  $\Omega = \{x \in \mathbb{R}^m; Ax = b, Cx \leq d\}$ .

hipótese:  $f, g, h$  são de classe  $C^1$ .

IDEIA DA PENALIZAÇÃO EXTERNA: RESOLVER UMA SEQUÊNCIA DE SUBPROBLEMAS SOMENTE COM AS RESTRIÇÕES FÁCEIS  $x \in \Omega$ , CASTIGANDO A INVIABILIDADE EM RELAÇÃO ÀS RESTRIÇÕES DIFÍCEIS.

MEDIDA DE INVIABILIDADE:

$$\phi(x) = \|h(x)\|^2 + \|g(x)_+\|^2,$$

ONDE

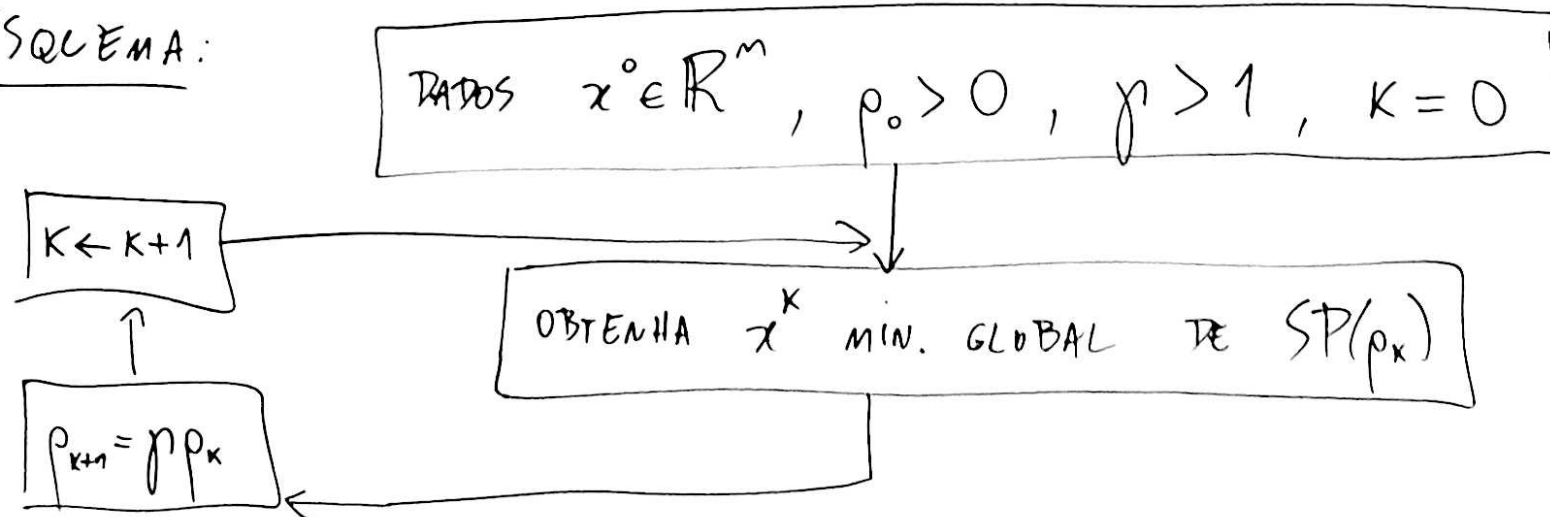
$$g(x)_+ = \max\{0, g(x)\}.$$

### SUBPROBLEMA:

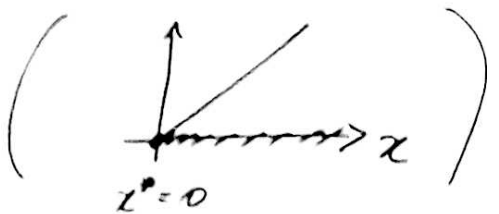
$$SP(\rho) : \min f(x) + \rho \phi(x) \\ \text{s.t. } x \in \Omega.$$

- NOTE QUE  $\phi(x) = 0 \iff h(x) = 0 \text{ e } g(x) \leq 0$ .
- $\rho > 0$ . FAZER  $\rho \rightarrow \infty$  IMPLICA QUE  $\phi(x) \rightarrow 0$ .  
(RECUPERA VIABILIDADE "NO LIMITE").

### ESQUEMA:



EXERCÍCIO: APLIQUE O ESQUEMA DE PENALIZAÇÃO EXTERNA

AO PROBLEMA  $\min x$  s.a.  $-x \leq 0$ . 

AQUI,  $\Omega = \mathbb{R}$ . Tome  $p = 10$ .

---

PROBLEMA COM ESSE ESQUEMA:

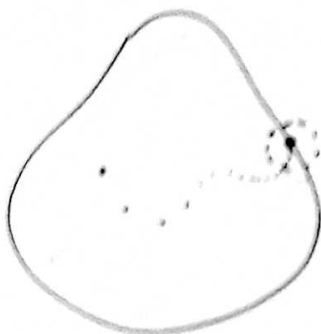
É NUMERICAMENTE INSTÁVEL ( $p$  PODE CRESCER MUITO)

VANTAGENS:

- BOA TEORIA DE CONVERGÊNCIA (MESMO QUE  $x^*$  SEJA APENAS PONTO ESTACIONÁRIO DE  $SP(p_k)$  — ANULA O GRADIENTE DE  $\varphi(x) + p\phi(x)$ )
- A IDEIA DE PENALIZAR INSPIRA VÁRIOS MÉTODOS.

## RESULTADOS DE CONVERGÊNCIA

SUPONHA QUE  $\Omega$  SEJA FECHADO.



FECHADO  
(CONTÉM SUA  
FRONTEIRA).

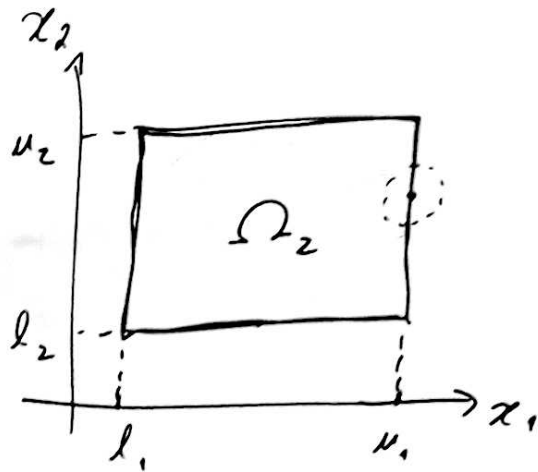


NÃO FECHADO.

EXEMPLOS:

$$\Omega_1 = \mathbb{R}^m, \Omega_2 = \{x \in \mathbb{R}^m; l_i \leq x_i \leq u_i\}$$

$$\Omega_3 = \{x \in \mathbb{R}^m; Ax = b, Cx \leq d\} \quad \text{são fechados.}$$



OBS.: SEJA  $\{x^k\} \subset \Omega$  UMA SEQUÊNCIA TAL QUE

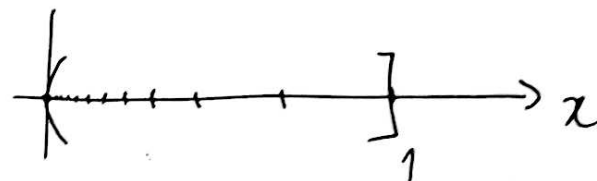
$\lim x^k = x^*$ . SE  $\Omega$  É FECHADO ENTÃO  $x^* \in \Omega$ .

EXEMPLOS:

$[0,1] \subset \mathbb{R}$  É FECHADO;

$(0,1] \subset \mathbb{R}$  NÃO É FECHADO, POIS  $\{x^k = \frac{1}{k}\} \subset (0,1]$  MAS

$\lim x^k = \lim \frac{1}{k} = 0 \notin (0,1]$ .



DADA UMA SEQUÊNCIA  $\{x^k\} \subset \mathbb{R}^n$ , DIZEMOS QUE  $x^*$  É PONTO DE ACUMULAÇÃO DE  $\{x^k\}$  SE EXISTE UMA SUBSEQUÊNCIA  $\{x^k\}_{k \in K}$  CONVERGINDO À  $x^*$ .

NOTAÇÃO:  $\lim_{k \in K} x^k = x^*$ .

EXEMPLOS:

1)  $x^k = (-1)^k$ .

$x^* = 1$  E  $\tilde{x}^* = -1$  SÃO PONTOS DE ACUMULAÇÃO DESTA SEQUÊNCIA, POIS

$$\lim_{k \text{ PAR}} x^k = 1 \quad \text{E} \quad \lim_{k \text{ IMPAR}} x^k = -1.$$



um algoritmo que  
 calcula uma sequência  $\{x_n\}$   
 que difere cada termo  
 de  $x^*$  e  $\epsilon$   
 se a subsequência azul  
 converge à uma sequência  
 $x^*$ , o algoritmo teve  
 sucesso: ele para em  
 algum ponto azul de  $\epsilon$   
 do sucesso

$x^*$  é ponto de  
 acumulação, não necessariamente  
 limite de toda a sequência  $\{x_n\}$ .



SEJA  $\{x^k\}$  A SEQUÊNCIA GERADA PELO ESQUEMA DE PENALIZAÇÃO.

TEO. SE  $x^*$  É PTO DE ACUMULAÇÃO DE  $\{x^k\}$  E O PROBLEMA ORIGINAL  $P$  É VIÁVEL, ENTÃO  $x^*$  É MINIMIZADOR GLOBAL DE  $P$ .

---

PENALIZAÇÃO EXTERNA COM CONTROLE DE VIABILIDADE

ADMISSIBILIDADE

OBJETIVO: EVITAR QUE  $\rho$  CRESCA DESNECESSARIAMENTE!

IDEIA: SE EM UMA ITERAÇÃO DO ESQUEMA A VIABILIDADE  
MELHOROU, NÃO AUMENTAMOS  $\rho \dots$

COMO DECIDIR SE  $x^k$  É "MAIS VIÁVEL" QUE  $x^{k-1}$  ?

PARÂMETRO  $\zeta \in [0, 1)$ .

$$\max \{ \|h(x^k)\|_\infty, \|g(x^k)_+\|_\infty \} \leq \zeta \max \{ \|h(x^{k-1})\|_\infty, \|g(x^{k-1})_+\|_\infty \}$$

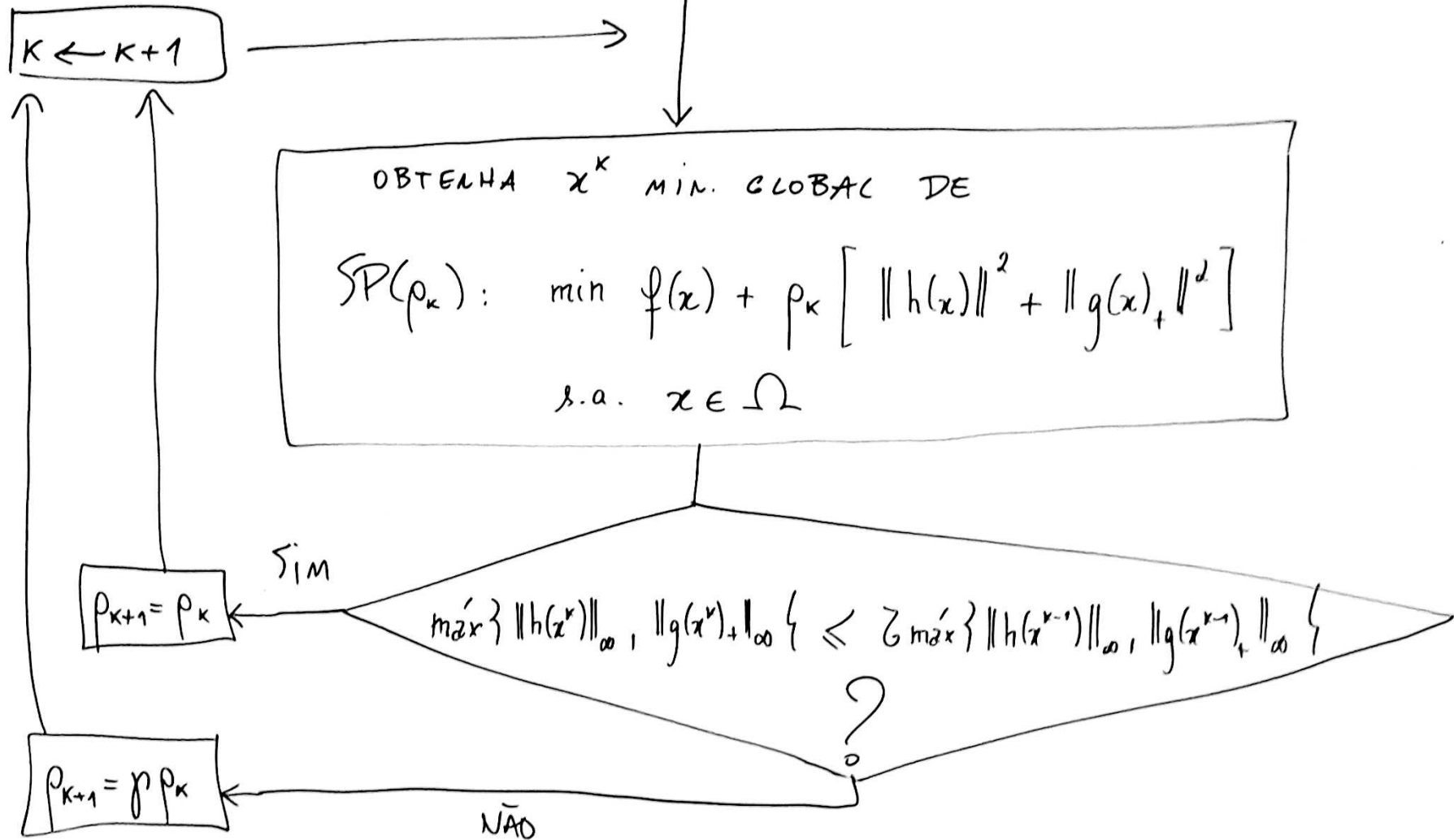
OBS.:  $\|z\|_\infty = \max \{ |z_1|, \dots, |z_m| \}.$

SE ISTO OCORRE,  $x^k$  É "MAIS VIÁVEL" QUE  $x^{k-1}$ , E LOGO

FAZERMOS  $\rho_{k+1} = \rho_k$ .

# ESQUEMA (COM CONTROLE DE VIABILIDADE)

DADOS  $x^0 \in \mathbb{R}^m$ ,  $\rho_0 > 0$ ,  $p > 1$ ,  $\zeta \in [0, 1)$ ,  $k=0$



## CONVERGÊNCIA DO ESQUEMA COM CONTROLE DE VIABILIDADE.

- SE  $\rho_k \rightarrow \infty$ , CAÍMOS NO ESQUEMA PADRÃO (TEO. ANTERIOR).
- CASO RESTANTE:

$$\rho_k = \rho_{k_0}, \quad \forall k \geq k_0.$$

TEO: SUPONHA QUE O ESQUEMA GERE  $\{x^k\}$  E  $x^*$  SEJA UM PONTO DE ACUMULAÇÃO SEU. SUPONHA AINDA QUE

$\rho_k = \rho_{k_0}, \quad \forall k \geq k_0$ . ENTÃO  $x^*$  É MIN. GLOBAL DE  $P$  (CASO  $P$  SEJA VIÁVEL).

PROVA: EXERCÍCIO (VEJA O TEO. 2.6 DA REFERÊNCIA).