MINIMIZAÇÃO COM RESTRIÇÕES LINEARES PE DESIGNAL DADE / MÉTODO PAS RESTRIÇÕES ATIVAS (CAPS 9 ε 10 PO LIVRO PE ANA FRIEDLANDER).

min
$$f(x)$$

8.a. $Ax \leq b$.

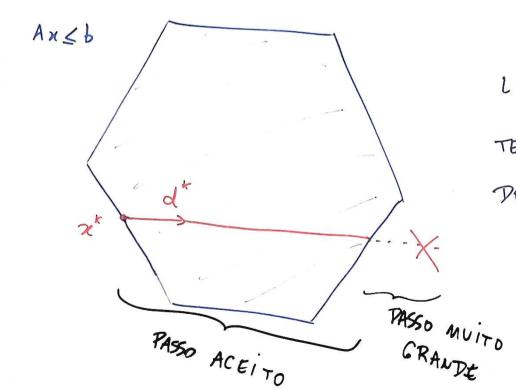
CONJUNTO VIÁVEL:

$$\Omega = \{x \in \mathbb{R}^m : Ax \leq b\}$$

$$= \{x \in \mathbb{R}^m : a_i^T x \leq b_i : i=1,...,m \}$$
ONDE $a_i \notin A$ i-ésima Linha DE A .
$$\left(A = \begin{bmatrix} -a_1 - b_1 \\ -a_m - b_1 \end{bmatrix}\right)$$

APMITIMOS QUE O PROBLEMA TENHA SOLUÇÃO.

IDEIA: A PARTIR DE UM PONTO VIÁVEL XE D. , CAMINHAR EM DIREGOES d^X QUE MANTENHAM A VIABILIDADE (LOCALMENTE) & QUE DECRESCA f.



PIFERENTEMENTE DAS RESTRICTES

LINEARES DE IGNALDADE, AQUI

TEMOS QUE CONTROLAR O TAMANHO

DO PASSO PARA MANTER VIABILIDADE.

TEMOS

$$\chi^{K+1} = \chi^{K} + t_{K} d^{K}.$$

$$a_i^T (\chi^k + t_k d^k) \leq b_i$$
, $\forall i$

$$\Leftrightarrow a_i^T x^k + t_k a_i^T d^k \leq b_i$$
, $\forall i$

CASO 1:
$$Q_i^T Z^K = b_i$$
 (A i-ÉSIMA RESTRICAD É ATIVA

EM Z^K)

NESTE CASO,

$$b_i + t_k a_i^T d^k \leq b_i \iff t_k (a_i^T d^k) \leq 0$$

Caso 2: $a_i^{\dagger} x^{\prime} < b_i$ TEMOS $\ell_{\kappa}(a_{i}^{\mathsf{T}}d^{\kappa}) \leq b_{i} - a_{i}^{\mathsf{T}}\chi^{\kappa}$ ait d' < 0 EUTRO A DESIG. ACIMA VALE Ytk > 0. SE SE O,T d > O ENTRO A DESIGNA VALE PARA $0 < t_{\kappa} \leqslant \frac{b_{i} - a_{i} x^{\kappa}}{a_{i} x^{\kappa}}$

RESUMO: TEMOS QUE MAJORAR t_x Somewith no caso em QUE $a_i^T d^x > 0$ ($t = a_i^T x^x < b_i$). Para tanto Basta Tomar $t_x \in (0, \overline{t}]$, on pt

$$\frac{1}{a_i^T d^k > 0} = \min \left\{ \frac{b_i - a_i^T z^k}{a_i^T d^k} \right\} \qquad > 0$$

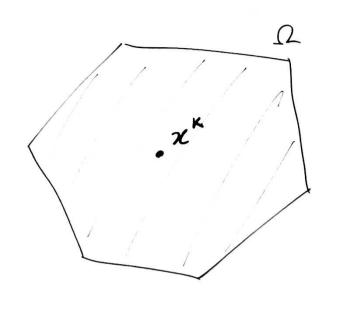
$$a_i^T z^k - b_i < 0$$

NOTA CAD:

$$T' = T(x') = \begin{cases} i & \text{if } a_i^T x' = b_i \end{cases}$$
(eonjunto Dos indices DAS RESTRIÇÕES ATIVAS EM x').

QUANDO DECIDIMOS PARAR

· X É A SOLUÇÃO, ONDE VAMOS PARAR.



CASO X* RERTENÇA AO INTERIOR

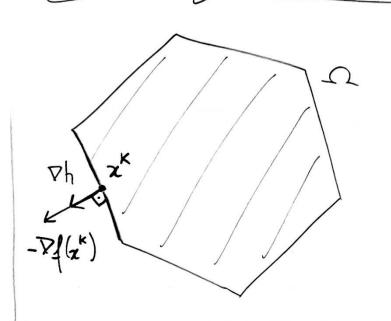
PE I, ENTAO LOCALMENTE O

PROBLEMA SE COMPORTA COMO UM

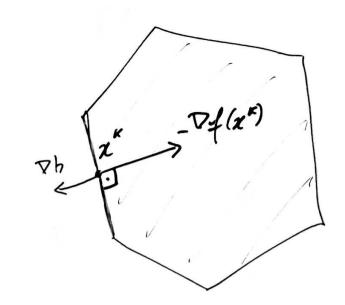
PROBLEMA SEM RESTRIÇÕES:

PARADA:

$$T^{\kappa} = \emptyset$$
, $\nabla f(x^{\kappa}) = 0$.



CASO ALGUMA RESTRICÃO SEJA ATIVA EM $\chi^{\kappa}\left(T^{\kappa}\neq \emptyset\right)$, χ^{κ} PEVE SER PONTO KKT PARA O PROBLEMA ORIGINAL.



IDEIA: QUALTO $I^* \neq \emptyset$ (χ^* ESTÁ LA BORDA),

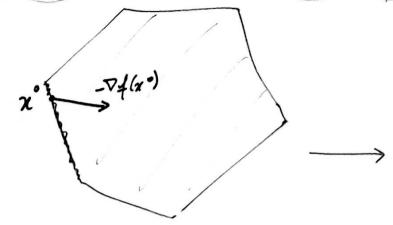
POPEMOS DUHAR SOMENTE PARA AS RESTRIÇÕES DE

IGUALDADE. DU SETA, RESOLVER O PROBLEMA

min $f(\chi)$ s.a. $a_i^T \chi = b_i$, $i \in I^*$

ov min f(x)s.a. $A_{+} x = b_{+} x$

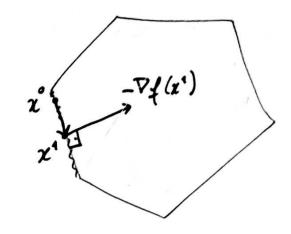
iPEIA PARA MINIMIZAR & SUJEITA A AX & b:



X° NÃO E KKT PARA

O PROBLEMA RESTRITO

ÀS IGNAL DADES



CAMINHO NA FACE BO

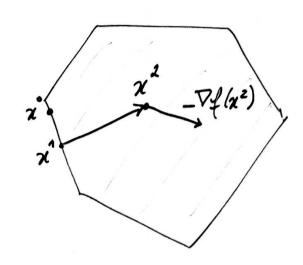
POLIEDRO (RESOLVO O PROBLEMA

COM IGUALDADES). X1 É KKT

PARA O PROBLEMA COM IGUALDADES,

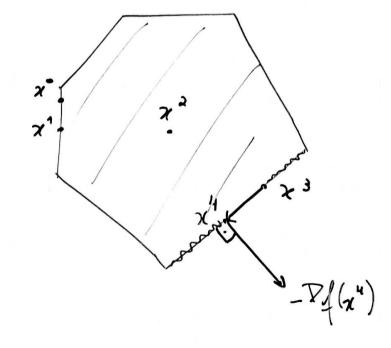
MAS NÃO PARA O PROB. ORIGINAL.

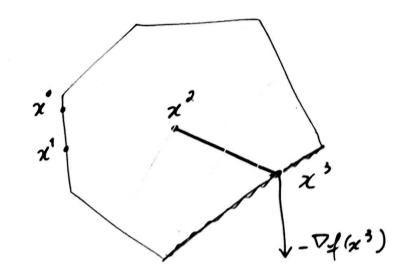
(\(\lambda \forallow 0 \)).



ABANDONAMOS A FACE.

$$(I^2 = \emptyset)$$





 χ^3 ELCONTRA-SE NUMA OUTRA BORDA ($J^3 \neq \emptyset$).

MINIMIZAMOS SOBRE A BORDA (RESOLVEMOS LM

PROBLEMA COM IGUALDADES), OBTENDO X4.

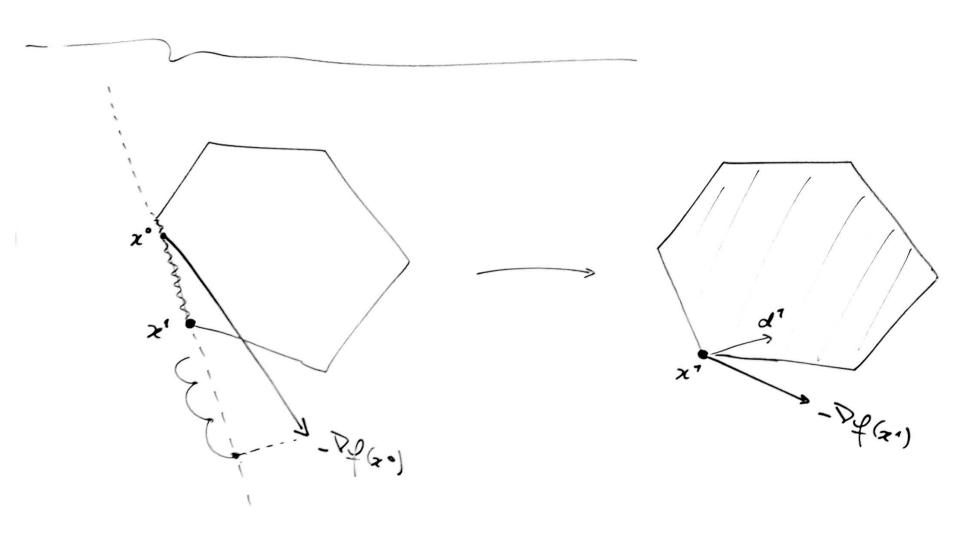
X4 É KKT PARA O PROBLEMA ORIGINAL

PARAMOS

PARAMOS

O MÉTODO DE RESTRIÇÕES ATIVAS É UMA REALIZAÇÃO

PA IDEIA ANTERIOR.



AO DEIXAR UMA FACE DO POLIEDRO, DEVEMOS GARANTIR

que a direção d^k forneça pontos viáveis E que decresça f localmente. Ou seja, devemos ter

(2) grad $f(x^k)T d^k < 0$ (direção de descida)

MINIMIZAÇÃO COM RESTRIÇÕES LINEARES PE DESIGNALDADE

MÉTODO DAS RESTRIÇÕES ATIVAS (CONT.)

min f(x)s.a. $Ax \le b$

, A MATRIZ M×M.

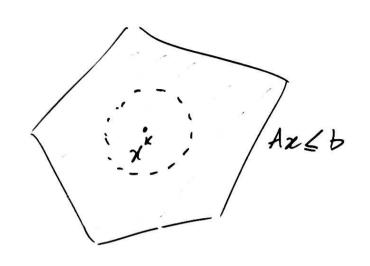
LOTA (AD :

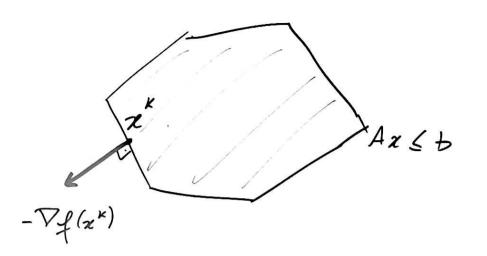
$$T^{k} = T(x^{k}) = \frac{1}{2} i ; \quad a_{i}^{T} x^{k} = b_{i}$$

(CONTUNTO DOS ÍNDICES DAS RESTRICOES ATIVAS)

CRITÉRIOS DE PARADA:

$$T' = \emptyset \qquad \nabla f(x^*) = 0$$

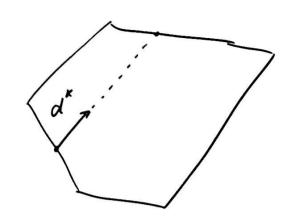




SE 2^k NÃO FOR SOLVEÃO, CALCULAMOS UMA DIREÇÃO d^k FACTÍVEL E DE DESCIDA.

· (DIREÇÃO FACTÍVEL)

$$A(x^{x}+td^{x}) \leq b, \quad \forall t \in (0,\overline{t}] \qquad (x^{x} \notin viavel)$$
is to e' ,
$$Ax^{x}+tAd^{x} \leq b \iff a_{i}^{T}x^{x}+ta_{i}^{T}d^{x} \leq b_{i}, \forall i.$$



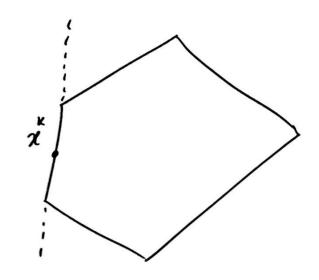
SE
$$i \in I^*$$
 entro devenos ter $t a_i^T d^* \leq 0$.

 PA_i' , $a_i^T d^* \leq 0$. (*)

SE i & I " ENTAD PEVEMOS TER taid & bi-aiz". Assim,

$$t \leq \frac{b_{i} - a_{i}^{T} x^{K}}{a_{i}^{T} d^{K}}$$
 $\left(a_{i}^{T} d^{K} > 0\right)$. O PASSO MAXIMO É

$$\bar{t} = \min_{\substack{i \notin T^{k} \\ a_{i} \neq 0}} \left\{ \frac{b_{i} - a_{i}^{T} \chi^{k}}{a_{i}^{T} d^{k}} \right\}.$$

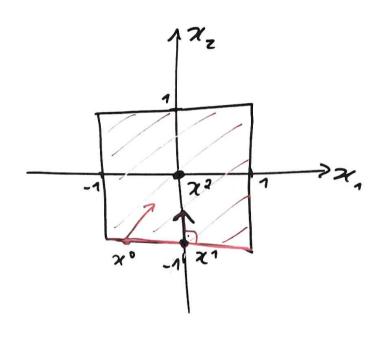


(*) É SATISFEITA SE d'E NM (AIK). ISSO CORRESPONDE
À ESTRATÉGIA DE MINIMIZAR & SOBRE UMA FACE DO
POLIEDRO (PROBLEMA COM RESTRIÇÕES DE ICUALDADE FORMADAS DELAS
RESTRIÇÕES ATIVAS EM 71K).

EXEMPZOS:

1) min
$$x_1^2 + x_2^2$$

 $\beta.a. -1 \le x_1 \le 1$
 $-1 \le x_2 \le 1$



$$\begin{vmatrix}
\chi_{4} \leq 1 \\
-\chi_{4} \leq 1 \\
\chi_{2} \leq 1
\end{vmatrix}$$

•
$$x^{\circ} = (-34, -1)$$

· RESOLVER

$$\min \ \chi_1^2 + \chi_2^2$$

$$\int \cdot a \cdot -\chi_2 - 1 = 0$$

$$\frac{KKT:}{\left[2x_{2}\right]} + \lambda_{1} \begin{bmatrix}0\\-1\end{bmatrix} = \begin{bmatrix}0\\0\end{bmatrix}$$

NO PONTO
$$\chi^1 = (0, -1)$$
 , $\lambda_1 = -2 < 0$.

$$T^{2} = \emptyset$$
, $\nabla f(x^{2}) = \nabla f(0,0) = (0,0)$.

2) min
$$\chi_{4}^{2} - \chi_{2}$$

s.o. $\chi_{4} - 1 \le 0$
 $-\chi_{4} - 1 \le 0$
 $\chi_{4} - 1 \le 0$
 $-\chi_{2} - 1 \le 0$
 $-\chi_{2} - 1 \le 0$

$$x^{2} = (-\frac{3}{4}, -1)$$

$$x^{2} - x_{2}$$

$$x = (-\frac{3}{4}, -1)$$

$$x^{2} - x_{2}$$

$$x = 0$$

$$x_{1} = 0$$

$$x_{2} - x_{2} = 0$$

$$x_{3} = 0$$

$$x_{4} = 0$$

$$x_{4} = 0$$

$$x_{5} = 0$$

$$x_{6} = 0$$

$$x_{7} = (0, -1)$$

$$x_{1} = (0, -1)$$

$$x_{1} = (0, -1)$$

$$x_{2} = (0, -1)$$

$$x_{3} = 0$$

$$x_{4} = 0$$

$$x_{5} = 0$$

$$x_{6} = 0$$

$$x_{7} = 0$$

PE DESCIDA

•
$$f(x'+td') = f(0,-1+t)$$

= $-(1+t) = 1-t$

· RESTRIGÕES INATIVAS EM X1:

$$\frac{\chi_{A}-1 \leq 0}{[1 \ o][0]} = 0 \qquad [-1 \ o][0] = 0 \qquad [0 \ 1][0] = 1 > 0$$

$$\overline{t} = \min \left\{ \frac{1 - [0 \ 1][0]}{[0 \ 1][0]} \right\} = \frac{2}{1} = 2$$

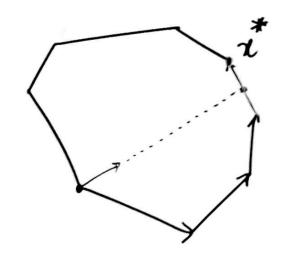
•
$$f(x'+td') = 1-t=-1$$
, $x^2=x'+td'=(0,-1)+2(0,1)=(0,1)$

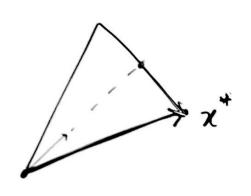
OBS: O MÉTODO PE RESTRIÇÕES ATIVAS SE APLICA

À RESTRICÕES "DE CAIXA" (L < 2 < M), COMO

NOS EXEMPLOS ANTERIORES:

PACOTE GENCAN (FORTRAN) - PROJETO TANGO.





MÉTODO DE RESTRIÇÕES ATIVAS.

inicialização. x° viável (Ax° < b), K=0.

PASSO 1. CALCULE I = I (xx).

SE $T'' = \emptyset$ E $\nabla f(x'') = 0$, PARE! (PARADA COM x'' NO INTERIOR — Ax'' < b).

. SE $I^{k} = \emptyset$ E $\mathcal{D}_{f}(x^{k}) \neq 0$, va PARA O PASSO 7.

· SE Ix = p , va' PARA O PASSO 2.

PASSO 2: RESOLVER $\nabla f(a^*) + A_{I^*}^T \lambda = 0$ (KKT 20 PROB. COM IGUALDA-DES DA FACE). SE NÃO TEM SOLUÇÃO, VÁ P/ O PASSO 4 (NÃO É KKT DA FACE). SE TEM SOLUÇÃO, VÁ P/ O PASSO 3. PASSO 3 (PARADA COM KKT NA BORDA).

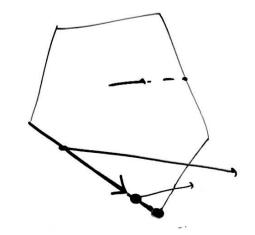
SE >> O , PARE (KKT PO PROBLEM ORIGINAL).

CASO CONTRARIO, NA P/ O PASSO 7.

PASSO 4 (minimização NA BORDA)

CARCULE $d^* \in Nu(A_{I^*})$ TAR QUE $\nabla f(a^*)^T d^* < 0$.

(UMA POSSÍVEC ESCOCHA É
$$-\nabla f(x^{\kappa})$$
 PROJETADO NO CONJUNTO $A_{T^{\kappa}} \propto = b_{T^{\kappa}}$)



$$\frac{1}{4} = \min_{\substack{i \neq I^{\kappa} \\ a_i^{\tau} d^{\kappa} > 0}} \left\{ \frac{b_i - a_i^{\tau} z^{\kappa}}{a_i^{\tau} d^{\kappa}} \right\}$$

PASSO 6 (BUSCA ZINEAR)

REALIZAR UMA BUSCA LINEAR NA DIREGO de NO INTERVATO

[O, +], UTILIZANDO ARMISO.

SE $t_k < \bar{t}$, FAZER $\chi^{K+1} = \chi^K + t_K d^K$, $K \leftarrow K+1$ E IR

AO PASSO 2 (AQVI CONTINUAMOS NA MESMA FACE,

E $T^{K+1} = T^K$).

SE $t_x = \overline{t}$, FAZER $\chi^{x+1} = \chi^x + t_x d^x$, $K \leftarrow K+1$ E in AO PASSO

PASSO Z: CALCULE d' DIREGAD FACTIVEL E DE PESCIDA.

PASSO S: IGUAL AO PASSO 5.

PASSO 9 (BUSCA LILEAR) REALIZAR UMA BUSCA LINEAR

EM [O, \overline{t}] USANDO ARMISO. FAZER $\chi^{K+1} = \chi^{K} + t_{K} d^{K}, \quad K \leftarrow K+1 = K \text{ in AD PASSO 1}.$

· EXERCÍCIO 10.3 _ LIVRO ANA.