The fermor 
$$c = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix}$$
  $A = \begin{bmatrix} 2 & 2 + 3 & 7 \end{bmatrix}$   $c = \begin{bmatrix} -10 - 1 & -1 & -1 \\ -2 + 1 & +1 & +1 \end{bmatrix}$   $d = \begin{bmatrix} -10 \\ 1 \end{bmatrix}$ 

Para 
$$x_1$$
, definitions duras novas variatieis   
 $n_4^{\dagger} = \max\{0, x_4\}$   $n_4^{\dagger} - n_4 = n_4$ 

$$n_{4}^{\dagger} = \max\{0, x_{4}\}$$
 $n_{4}^{\dagger} = -\min\{0, x_{4}\}$ 

$$C = \begin{bmatrix} 1 \\ -1 \\ -1 \end{bmatrix}$$

$$A = \begin{bmatrix} 2 & 2 + 3 + 7 \end{bmatrix}$$

$$C = \begin{bmatrix} -10 & -1 & +1 & -1 & 1 \\ -2 & 1 & -1 & 1 & -1 \end{bmatrix}$$

$$b = \begin{bmatrix} 16 \end{bmatrix}$$

$$d = \begin{bmatrix} -10 \\ 1 \end{bmatrix}$$

Dogo, nosso problema se adapta à sequenda eduna de tabela das retas de aula.

max  $c^{T}n^{*}$   $\begin{cases} An^{*} = b \\ Cn^{*} \leq d \end{cases}$   $n_{1}n_{2}n_{3}^{*}, n_{1}n_{3}^{*} > 0$ 

Eseremendo o dual

min 1 b + µ d

A 1 + C p ? c

µ ? 0 e 1 lione

ande Maxa

Claramente o dual do dual e o primar, pela tabela.

Podemos tomar  $\mu_1 = 2 = \mu_2 = 1$ , atendendo as vestregões e minimizando  $\mu_1 + \mu_2$ . Daí, o valor dimo do dual é almqido em  $x^T \mathcal{K} = 3$ ; pelo reprema da dualidade forte. Uma rolução possível  $x^T \mathcal{K} = 2 = 2 = 2 = 1$ .

$$C = \begin{bmatrix} -1 & 1 \\ -1 & +1 \end{bmatrix} \quad d = \begin{bmatrix} 1 \\ -2 \end{bmatrix}$$

Considerando A=[0 0] e b=[0] temos o problema da segunda coluna da tabela

man etn

[An=b

Cn sd

n30

E saul ejus

min 176+ MJ d AT 1+ C/M 2 c MZ, O

Simplificando

min jut d ctjuzie uzo.

Formal sequenda parte da questajo, observe que no atros primal femos  $[-\kappa_1 + \kappa_2 \le 1]$ , visto e, basta  $\kappa_2 \le \kappa_1 - 2$ . Pomo  $\kappa_1, \kappa_2 > 0$  e queremos maximizar a soma, torremos

Como  $x_1, x_2, 0$  e que en solução  $x_2^*$  e  $x_1^*$  temos  $x_2 = x_1 - 2$ . Mos para qual quer solução  $x_2^*$  e  $x_1^*$  temos  $x_2^* + x_1^* = 2x_1^* - 2$  (  $2x_1^* = x_1^* - 2 + 1 + x_1 + 1 = (x_2^* + 1) + (x_1^* + 1)$ 

Till Padernos multiplicar as restrições por

ou seja, apresentamos que o problema não possuir um volor otimo pois pra cada solução apresento outra que maximiza x,+22. Agora no dual temos

min 11-2/12

[-1-1][11-3]

[-1-1][11-3]

{ - μ1 - μ2 ≥ 1

[ MI+Ma =- N MI+Ma = N

Coloramente não existe volução pela Tricolornia.
Conducionos que renhum dos problemos possuic
solução viaiel.

Pademos multiplicar as restriçois por (-1) e entato usar a sultima eduna da tabela. Assim min gt& min gz -M359 = M359 37,0 37,0 Considerando A, b nulos temos o dual man gip man prq Whed (MT) M = 9 = MEO M = O Jazendo substituição de oviráveis 1=-11. min 97 man - (9<sup>1</sup>1) -M159 -M159 170 3, we tem as 17,0 rusmas dimen sões que equipol as premal. pois M é simetri quadrada! somise es sauje re saus e emas. reque que re sum e viairel a outro fambin é e se un tem solução átima o outro também tem. Pelo heorema 6.15.3, temos que aprimar que os sistemas são visições e-equipolente a diger que possuem solução otema o