

CI1238 - Otimização

Aula 06 - Simplex

Professor Murilo V. G. da Silva

Departamento de Informática
Universidade Federal do Paraná

21/03/2023

Introdução ao Simplex com um exemplo

Considere o PL

Maximizar: $x_1 + x_2$

Respeitando:

$$\begin{aligned} -x_1 + x_2 &\leq 1 \\ x_1 &\leq 3 \\ x_2 &\leq 2 \\ x_1, x_2 &\geq 0 \end{aligned}$$

Obtenha o PLE equivalente:

Maximizar: $x_1 + x_2$

Respeitando:

$$\begin{aligned} -x_1 + x_2 + x_3 &= 1 \\ x_1 + x_4 &= 3 \\ x_2 + x_5 &= 2 \\ x_1, \dots, x_5 &\geq 0 \end{aligned}$$

$$A = \begin{pmatrix} -1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

$$\mathbf{b} = \begin{pmatrix} 1 \\ 3 \\ 2 \end{pmatrix}$$

$$\mathbf{c} = (1, 1)$$

Introdução ao Simplex com um exemplo

Maximizar: $x_1 + x_2$

Respeitando:

$$\begin{array}{rclcl} -x_1 + x_2 + x_3 & & & & = 1 \\ x_1 & & +x_4 & & = 3 \\ & & & & x_2 & +x_5 = 2 \\ x_1, \dots, x_5 & \geq & 0 & & & \end{array}$$

Vamos colocar as equações no seguinte *tableau*:

$$\begin{array}{rclclcl} x_3 & = & 1 & + x_1 & - x_2 & \\ x_4 & = & 3 & - x_1 & & \\ x_5 & = & 2 & & - x_2 & \\ \hline z & = & 0 & + x_1 & + x_2 & \end{array}$$

- ▶ O algoritmo vai obtendo novos tableaux a partir de um tableau inicial
- ▶ Parte de cima do tableau: restrições; Parte de baixo: a função objetivo
- ▶ Os tableaux sempre representam o mesmo PLE
- ▶ Cada tableau é associado a uma solução básica
Por hora não nos preocuparemos como obter o tableau inicial
- ▶ O tableau inicial acima é associado à solução básica $x = (0, 0, 1, 3, 2)$
- ▶ Na última linha, z é o valor da função objetivo para estas solução básica
Aqui a função objetivo começa valendo $z = 0$

Introdução ao Simplex com um exemplo

$$\begin{array}{rcccc} x_3 & = & 1 & + x_1 & - x_2 \\ x_4 & = & 3 & - x_1 & \\ x_5 & = & 2 & & - x_2 \\ \hline z & = & 0 & + x_1 & + x_2 \end{array}$$

Vamos obter uma solução melhor que $(0, 0, 1, 3, 2)$:

- ▶ Vamos incrementar o valor de alguma variável da função objetivo. Vamos escolher x_2 (mas tanto faz qual variável)
- ▶ Conseguimos incrementar em quanto o valor de x_2 ?
Note: para isso, precisamos decrementar x_3 e x_5
- ▶ O “gargalo” é a primeira equação

Introdução ao Simplex com um exemplo

$$\begin{array}{rcll} x_3 & = & 1 & + x_1 - x_2 \\ x_4 & = & 3 & - x_1 \\ \hline x_5 & = & 2 & - x_2 \\ z & = & 0 & + x_1 + x_2 \end{array}$$

A partir de $(0, 0, 1, 3, 2)$, aumentaremos x_2 para o maior valor possível

- ▶ O máximo viável neste passo é fazer $x_2 = 1$
- ▶ Com isso, pela primeira equação, x_3 deve ser 0
Ideia: x_2 passa a ser variável básica e x_3 deixa de ser (“trocam de papel”)
Obs: x_4 e x_5 continuam básicas e x_1 continua não básica

Ou seja, na nova solução temos: $x_1 = 0$ $x_2 = 1$ $x_3 = 0$ $x_4 = ?$ $x_5 = ?$

- ▶ As demais equações (que não são gargalo) nos dão os valores $x_4 = 3$ e $x_5 = 1$:
 - ▶ Da segunda equação: $x_4 = 3 - x_1 \therefore x_4 = 3 - 0 \therefore x_4 = 3$
 - ▶ Da terceira equação $x_5 = 2 - x_2 \therefore x_5 = 1$

Qual é o novo tableau associado a esta nova solução?

$$\begin{array}{rcll} x_2 & = & 1 & + x_1 - x_3 \\ x_4 & = & 3 & - x_1 \\ \hline x_5 & = & 1 & - x_1 + x_3 \\ z & = & 1 & + 2x_1 - x_3 \end{array}$$

- ▶ Primeira linha: apenas isolamos a nova variável não básica na equação “gargalo”
- ▶ Demais linhas (incl. função objetivo): substitua x_2 por $1 + x_1 - x_3$
- ▶ O processo de obter um novo tableau é chamado de **pivoteamento**.

Introdução ao Simplex com um exemplo

$$\begin{array}{rcll} x_2 & = & 1 & + x_1 - x_3 \\ x_4 & = & 3 & - x_1 \\ \hline x_5 & = & 1 & - x_1 + x_3 \\ z & = & 1 & + 2x_1 - x_3 \end{array}$$

$$B = \{2, 4, 5\} \quad \mathbf{x} = (0, 1, 0, 3, 1) \quad z = 1$$

- ▶ Vamos incrementar x_1 ; Gargalo: terceira equação
 - ▶ Com isso, x_1 e x_5 “trocam de papel”
 - ▶ Terceira linha sai e no novo tableau entra $x_1 = 1 + x_3 - x_5$
 - ▶ Outras linhas: trocamos x_1 por $1 + x_3 - x_5$

$$\begin{array}{rcll} x_1 & = & 1 & + x_3 - x_5 \\ x_2 & = & 2 & - x_5 \\ x_4 & = & 2 & - x_3 + x_5 \\ \hline z & = & 3 & + x_3 - 2x_5 \end{array}$$

$$B = \{1, 2, 4\} \quad \mathbf{x} = (1, 2, 0, 2, 0) \quad z = 3$$

- ▶ Podemos incrementar x_3 ; Gargalo: terceira equação; Novo tableau abaixo:

$$\begin{array}{rcll} x_1 & = & 3 & - x_4 \\ x_2 & = & 2 & - x_5 \\ x_3 & = & 2 & - x_4 + x_5 \\ \hline z & = & 5 & - x_4 - x_5 \end{array}$$

$$B = \{1, 2, 3\} \quad \mathbf{x} = (3, 2, 2, 0, 0) \quad z = 5$$

Introdução ao Simplex com um exemplo

Solução obtida:

$$\begin{array}{rccccr} x_1 & = & 3 & - x_4 & & \\ x_2 & = & 2 & & - x_5 & \\ x_3 & = & 2 & - x_4 & + x_5 & \\ \hline z & = & 5 & - x_4 & - x_5 & \end{array}$$

$$B = \{1, 2, 3\} \quad \mathbf{x} = (3, 2, 2, 0, 0) \quad z = 5$$

- ▶ Lembrando que os tableaus são diferentes, mas representam o mesmo PLE
- ▶ Pela equação da última linha **qualquer solução** \mathbf{x} deve respeitar
 - ▶ $z = 5 - x_4 - x_5$
- ▶ A equação acima junto com a não negatividade de x_4 e x_5 implica em $z \leq 5$

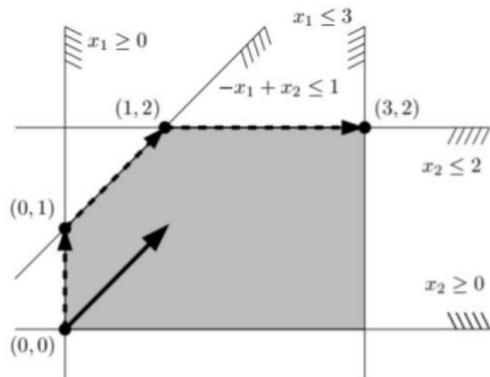
Introdução ao Simplex com um exemplo

Solução obtida:

$$\begin{array}{rcll} x_1 & = & 3 & - x_4 \\ x_2 & = & 2 & - x_5 \\ x_3 & = & 2 - x_4 & + x_5 \\ \hline z & = & 5 - x_4 - x_5 & \end{array}$$

$$B = \{1, 2, 3\} \quad \mathbf{x} = (3, 2, 2, 0, 0) \quad z = 5$$

Interpretação geométrica (no PL original):



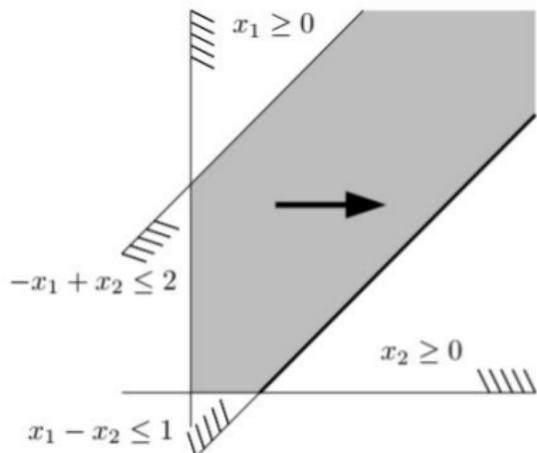
Lidando com espaço de soluções viáveis ilimitado

Maximizar: x_1

Respeitando:

$$\begin{aligned}x_1 - x_2 &\leq 1 \\ -x_1 + x_2 &\geq 2 \\ x_1, x_2 &\geq 0\end{aligned}$$

Interpretação geométrica deste PL:



Lidando com espaço de soluções viáveis ilimitado

Maximizar: x_1

Respeitando:

$$\begin{aligned}x_1 - x_2 &\leq 1 \\ -x_1 + x_2 &\geq 2 \\ x_1, x_2 &\geq 0\end{aligned}$$

Convertendo o PL em PLE:

Maximizar: x_1

Respeitando:

$$\begin{aligned}x_1 - x_2 + x_3 &= 1 \\ -x_1 + x_2 + x_4 &= 2 \\ x_1, x_2, x_3, x_4 &\geq 0\end{aligned}$$

Vamos começar com o seguinte tableau inicial:

(obs: ainda estamos ignorando como obter este tableau)

$$\begin{array}{rcllcl}x_3 & = & 1 & -x_1 & +x_2 \\ x_4 & = & 2 & +x_1 & -x_2 \\ \hline z & = & 0 & +x_1 & \end{array}$$

$$B = \{3, 4\} \quad \mathbf{x} = (0, 0, 1, 2) \quad z = 0$$

Lidando com espaço de soluções viáveis ilimitado

$$\begin{array}{rcll} x_3 & = & 1 & - x_1 + x_2 \\ x_4 & = & 2 & + x_1 - x_2 \\ \hline z & = & 0 & + x_1 \end{array}$$

$$B = \{3, 4\} \quad \mathbf{x} = (0, 0, 1, 2) \quad z = 0$$

- ▶ Pivoteando uma vez, com x_1 e x_3 trocando de papel, temos:

$$\begin{array}{rcll} x_1 & = & 1 & + x_2 - x_3 \\ x_4 & = & 3 & - x_3 \\ \hline z & = & 1 & + x_2 - x_3 \end{array}$$

$$B = \{1, 4\} \quad \mathbf{x} = (1, 0, 0, 3) \quad z = 1$$

- ▶ Escolhemos agora x_2 para entrar na base
- ▶ Não existe gargalo! Podemos aumentar o valor de x_2 arbitrariamente!
- ▶ $\forall t \geq 0, (1 + t, t, 0, 3)$ é solução (não necessariamente básica)

O conjunto $\{(1, 0, 0, 3) + (1, 1, 0, 0) : t \geq 0\}$ é sempre viável

Obs: A semi-reta (do PL original) está em destaque na figura anterior

- ▶ O Simplex retorna esta semi-reta em tais casos

Lidando com soluções degeneradas

Maximizar: x_2

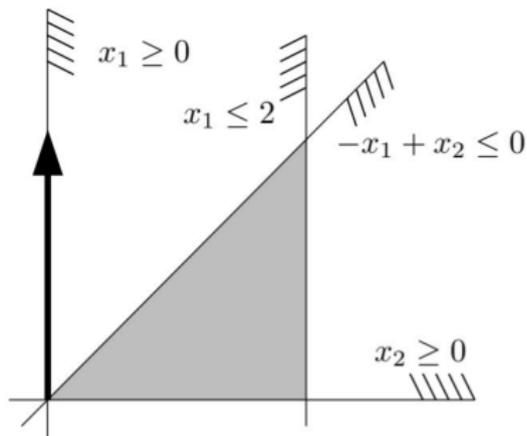
Respeitando:

$$-x_1 + x_2 \leq 0$$

$$x_1 \leq 2$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

Interpretação geométrica deste PL:



Lidando com soluções degeneradas

PLE equivalente:

Maximizar: x_2

Respeitando:

$$-x_1 + x_2 + x_3 = 0$$

$$x_1 + x_4 = 2$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

Começamos com o seguinte tableau:

$$\begin{array}{rcll} x_3 & = & 0 & + x_1 - x_2 \\ x_4 & = & 2 & - x_1 \\ \hline z & = & 0 & + x_2 \end{array}$$

$$B = \{3, 4\} \quad \mathbf{x} = (0, 0, 0, 2) \quad z = 0$$

- ▶ Única candidata a entrar na base: x_2
- ▶ Gargalo: linha 1; Não há como incrementar x_2 , mas a solução não é ótima
- ▶ Ainda assim, vamos fazer esse pivoteamento **degenerado** trocando x_2 e x_3 .

$$\begin{array}{rcll} x_2 & = & 0 & + x_1 - x_3 \\ x_4 & = & 2 & - x_1 \\ \hline z & = & 0 & + x_1 - x_3 \end{array}$$

$$B = \{2, 4\} \quad \mathbf{x} = (0, 0, 0, 2) \quad z = 0$$

Note: Mesma solução básica

Lidando com soluções degeneradas

$$\begin{array}{rcll} x_2 & = & 0 & + x_1 - x_3 \\ x_4 & = & 2 & - x_1 \\ \hline z & = & 0 & + x_1 - x_3 \end{array}$$

$$B = \{2, 4\} \quad \mathbf{x} = (0, 0, 0, 2) \quad z = 0$$

Pivoteamento: trocamos x_4 por x_1

$$\begin{array}{rcll} x_1 & = & 2 & - x_4 \\ x_2 & = & 2 & - x_3 - x_4 \\ \hline z & = & 2 & - x_3 - x_4 \end{array}$$

$$B = \{1, 2\} \quad \mathbf{x} = (2, 2, 0, 0) \quad z = 0$$

- ▶ PLs em que isso ocorre são chamados de PL degenerados (i.e., existem soluções básicas com mais de uma base correspondente)
- ▶ Aqui, bastou um pivoteamento degenerado e já voltamos a fazer progresso
- ▶ Mas este não é o caso geral: Podemos ter vários casos e até “ciclar infinitamente”
- ▶ Existem **regras de pivoteamento** para evitar isso (i.e., regra para escolher quais variáveis vão trocar de papel)

Lidando com inviabilidade e encontrando solução inicial

Considere o segunda caso particular de PLE:

$$\text{maximizar } \mathbf{c}^T \mathbf{x}, \text{ sujeito a } \mathbf{Ax} = \mathbf{b}, \mathbf{x} \geq \mathbf{0} \text{ com } \mathbf{b} \geq \mathbf{0}$$

- ▶ Obs: Coincidentemente, até agora sempre estávamos lidando com esse caso. Mas o Simplex também lida com o caso mais geral, como veremos.
- ▶ Neste caso em que $\mathbf{b} \geq \mathbf{0}$, as variáveis de folga nos dão uma base viável inicial.

Relembrando os exemplos anteriores

Primeiro exemplo do simplex:

Maximizar: $x_1 + x_2$

Respeitando:

$$-x_1 + x_2 + x_3 = 1$$

$$x_1 + x_4 = 3$$

$$x_2 + x_5 = 2$$

$$x_1, \dots, x_5 \geq 0$$

Começamos com o *tableau*:

$$\begin{array}{rcllcl} x_3 & = & 1 & + x_1 & - x_2 \\ x_4 & = & 3 & - x_1 & \\ x_5 & = & 2 & & - x_2 \\ \hline z & = & 0 & + x_1 & + x_2 \end{array}$$

- Note que as variáveis de folga começaram na base

Relembrando os exemplos anteriores

No exemplo do espaço de soluções viáveis ilimitado:

Maximizar: x_1

Respeitando:

$$\begin{aligned}x_1 - x_2 + x_3 &= 1 \\ -x_1 + x_2 + x_4 &= 2 \\ x_1, x_2, x_3, x_4 &\geq 0\end{aligned}$$

Começamos com o *tableau*:

$$\begin{array}{rcccc}x_3 & = & 1 & - x_1 & + x_2 \\x_4 & = & 2 & + x_1 & - x_2 \\ \hline z & = & 0 & + x_1 & \end{array}$$

- ▶ Aqui também temos as variáveis de folga começando na base

Relembrando os exemplos anteriores

No exemplo do PL degenerado:

Maximizar: x_2

Respeitando:

$$-x_1 + x_2 + x_3 = 0$$

$$x_1 + x_4 = 2$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

Começamos com o *tableau*:

$$\begin{array}{rcllcl} x_3 & = & 0 & + x_1 & - x_2 \\ x_4 & = & 2 & - x_1 & \\ \hline z & = & 0 & & + x_2 \end{array}$$

- ▶ Variáveis de folga também começaram na base

Lidando com inviabilidade e encontrando solução inicial

Considere agora o PLE:

Maximizar: $x_1 + 2x_2$

Respeitando:

$$x_1 + 3x_2 + x_3 = 4$$

$$2x_2 + x_3 = 2$$

$$x_1, x_2, x_3 \geq 0$$

Quais variáveis colocaremos na base?

- ▶ Qual seria uma solução básica viável? Ou mesmo, uma solução viável?
- ▶ Vamos começar com a solução não negativa $(x_1, x_2, x_3) = (0, 0, 0)$

Esta solução não é viável.

- ▶ Ideia: incluir mais **variáveis de correção**

Quanto falta para que $x_1 + 3x_2 + x_3$ seja 4? A variável x_4 terá esse valor.

Quanto falta para que $2x_2 + x_3$ seja 2? A variável x_5 terá esse valor.

Lidando com inviabilidade e encontrando solução inicial

Considere agora o PLE:

Maximizar: $x_1 + 2x_2$

Respeitando:

$$x_1 + 3x_2 + x_3 = 4$$

$$2x_2 + x_3 = 2$$

$$x_1, x_2, x_3 \geq 0$$

Adicionando **variáveis de correção e criando outra função objetivo**

Maximizar: $-x_4 - x_5$

Respeitando:

$$x_1 + 3x_2 + x_3 + x_4 = 4$$

$$2x_2 + x_3 + x_5 = 2$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 \geq 0$$

- ▶ Note: Neste PLE a função objetivo vale no máximo 0. Mas pode valer menos. Duas possibilidades para o ótimo:
- ▶ Se é 0, note que $x_4 = 0$ e $x_5 = 0$. Com isso, o valor das demais variáveis nos dão a solução inicial do PLE original
- ▶ Se é menor que 0, então não há solução viável para PL original!
 $x_1 + 3x_2 + x_3 + 0$ nunca vale 4 e $2x_2 + x_3 + 0$ nunca vale 2 (ao mesmo tempo)
- ▶ Vamos agora resolver o **PLE auxiliar** acima e ver o que acontece

Lidando com inviabilidade e encontrando solução inicial

Maximizar: $-x_4 - x_5$

Respeitando:

$$x_1 + 3x_2 + x_3 + x_4 = 4$$

$$2x_2 + x_3 + x_5 = 2$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 \geq 0$$

- ▶ Agora variáveis de correção fazem o papel das variáveis de folga na “estratégia” usada nas outras vezes para ter solução inicial.

(Obs: aqui temos $\mathbf{b} \geq 0$; mas aqui poderíamos mudar o sinal da variável de correção se necessário)

$$\begin{array}{rcccc} x_4 & = & 4 & - 3x_2 & - x_3 & + x_4 \\ x_5 & = & 2 & - 2x_2 & - x_3 & \\ \hline z & = & -6 & +x_1 & +5x_2 & + 2x_3 \end{array}$$

$$B = \{4, 5\} \quad \mathbf{x} = (0, 0, 0, 4, 2) \quad z = -6$$

- ▶ Fazendo dois pivoteamentos chegamos a

$$\begin{array}{rcccc} x_1 & = & 2 & - x_2 & - x_4 & + x_5 \\ x_3 & = & 2 & - 2x_2 & & -x_5 \\ \hline z & = & & -x_4 & & -x_5 \end{array}$$

$$B = \{1, 3\} \quad \mathbf{x} = (2, 0, 2, 0, 0) \quad z = 0$$

Lidando com inviabilidade e encontrando solução inicial

$$\begin{array}{rcll} x_1 & = & 2 & - x_2 - x_4 + x_5 \\ x_3 & = & 2 & - 2x_2 - x_5 \\ \hline z & = & & -x_4 - x_5 \end{array}$$

$$B = \{1, 3\} \quad \mathbf{x} = (2, 0, 2, 0, 0) \quad z = 0$$

- ▶ Neste caso, temos $x_4 = x_5 = 0$, portanto a solução inicial para PLE original é:

$$(x_1, x_2, x_3) = (2, 0, 2)$$

- ▶ De fato, podemos obter o tableau inicial do PLE original da seguinte maneira:
 - ▶ Elimine as colunas de x_4 e x_5
 - ▶ Escrever z em função de variáveis não básicas (no caso, apenas x_2)

$$\begin{array}{rcl} x_1 & = & 2 - x_2 \\ x_3 & = & 2 - 2x_2 \\ \hline z & = & 2 + x_2 \end{array}$$

- ▶ Pivotando uma vez apenas o tableau acima, encontramos a solução.

Simplex (caso geral)

1. Converta o PL em PLE se necessário:

maximizar $\mathbf{c}^T \mathbf{x}$, s.a. $A\mathbf{x} \leq \mathbf{b}$, $\mathbf{x} \geq \mathbf{0}$ n variáveis, m equações, A tem rank m

2. Se não há solução viável "óbvia", obtenha o PL auxiliar

faça $\mathbf{b} \geq 0$ (se necessário); auxiliar: $\max -(x_{n+1} + \dots + x_{n+m})$ s.a. $\bar{A}\bar{\mathbf{x}} \leq \mathbf{b}$, $\bar{\mathbf{x}} \geq \mathbf{0}$
 x_{n+i} variáveis de correção, $\bar{\mathbf{x}} = (x_1, \dots, x_{n+m})$, $\bar{A} = (A|I_m)$

▶ Se ótimo do auxiliar é negativo, PLE não era viável; Se ótimo é zero, primeiros n componentes da solução obtida é solução inicial do PLE

3. Obtenha o tableau inicial $T(B)$ $B \subseteq \{1, 2, \dots, n\}$

$$\frac{\begin{array}{l} \mathbf{x}_B = \mathbf{p} + \mathbf{Q}\mathbf{x}_N \\ z = z_0 + \mathbf{r}^T \mathbf{x}_N \end{array}}{}$$

4. Se $\mathbf{r} \leq 0$ retorne a solução (a partir de \mathbf{p} , completando com 0's); **Termine**;
5. Caso contrário, escolha x_v com coeficiente positivo em \mathbf{r} para entrar na base
Havendo mais de uma opção, use regra de pivoteamento
6. Se a coluna de x_v é não negativa em $T(B)$, PLE é ilimitado; **Termine**
7. Escolha variável x_u para sair da base; Se necessário, use regra de pivoteamento
8. Troque a base B e obtenha novo tableau $T(B)$; Vá para o passo 4.