

Universidade Estadual de Campinas
Instituto de Matemática, Estatística e Computação Científica

Relatório
Algoritmo do método primal simplex

Hugo Calegari RA:155738
Leonardo Uchoa Pedreira RA:156231

Professora: Kelly Cristina Poldi

Campinas-SP, 26 de Outubro de 2017

1 Comentários sobre o código (functsimplex) para o algoritmo do método primal simplex

Utiliza como entrada as seguintes variáveis: m , n , A , b e c que são, respectivamente, o número de linhas da matriz A , colunas de A , a matriz A com as variáveis de folga incluídas, o vetor de variáveis livres e o vetor de custos. (b e c devem ser inicializadas como vetores coluna, portanto devem ser transpostos.) A saída pode ser exibida de duas maneiras semelhantes: a primeira é com a saída do valor ótimo de x (x_{ot}) com a função objetivo mínima (f_{ot}); a segunda é com o valor ótimo de x (x_{ot}) com a função objetivo mínima (f_{ot}) e o número máximo de iterações (h) realizadas para se chegar no resultado encontrado. Observe que o valor associado ao número de iterações (h) está relacionado com a última iteração cujos custos relativos são maiores ou iguais a zero e consequentemente o algoritmo para.

No desenvolvimento da função encontra-se a inicialização de x com as entradas todas nulas, que posteriormente será preenchida com seus devidos valores para a partição básica e como a não básica é nula mantém-se estes valores. O vetor inicializado C simplesmente se concentra em identificar as colunas da matriz A que representam a matriz identidade. (Como o código foi feito ao se considerar o problema $Ax \leq b$, basta considerar as últimas colunas de A com as variáveis de folga incluídas.)

O componente principal da função é um loop (“for”), no qual a cada iteração (atualização) é possível identificar:

- 1) A partição básica pelo comando (matriz): “ $B=A(:,C)$ ” e sua inversa por: “ $\text{inv}B = \text{inv}(B)$ ”;
- 2) A solução básica inicial (vetor): “ $x(C) = \text{inv}B*b$ ”;
- 3) O custo básico (vetor): “ $cB = c(C)$ ”;
- 4) O vetor multiplicador simplex: “ $\text{lambda} = (cB'*\text{inv}B)'$ ”;
- 5) O vetor de custos relativos: “ $\text{cr} = c' - \text{lambda}'*A$ ”;
- 6) Identificação de custos relativos menores que zero: “ $H = \text{find}(\text{cr} < 0)$ ” e, com isso, por meio de uma estrutura condicional verifica-se se o vetor H é nulo ou não. Caso for nulo, ou seja, não há custos relativos menores que zero, então chegou-se na solução ótima; caso contrário continue;
- 7) Dado 6, encontrado os custos relativos menores que zero, determina-se o índice de “ cr ” com o menor valor de custo relativo (regra de Dantzig) por: “ $\text{jsuporte} = (\text{find}(\min(\text{cr}(H)) == \text{cr}))$ ” e “ $\text{jentra} = \text{jsuporte}(1)$ ”; uma vez que pode-se ter mais do que um índice de “ cr ” com o mesmo custo relativo mínimo, a variável “ jentra ” foi criada com o objetivo de armazenar o primeiro índice com o custo mínimo repetido da variável “ jsuporte ”;
- 8) Cálculo da direção simplex pelo vetor: “ $y = \text{inv}B*A(:,\text{jentra})$ ”;
- 9) Identificação dos índices com as direções que são estritamente maiores que zero por (para posteriormente o cálculo do tamanho do passo): “ $I = \text{find}(y > 0)$ ”;
- 10) Caso não haja nenhuma direção que seja estritamente maior que zero, isso quer dizer que tem-se um problema ilimitado, identificada pela estrutura condicional: “ $\text{if}(\text{isempty}(I))$ ”;
- 11) Determinação do tamanho do passo por: “ $\text{epsilon} = \min(x(C(I))./y(I))$ ” e, posteriormente, identificação do índice que sairá da base por: “ $L = \text{find}(x(C)./y == \text{epsilon})$ ”;
- 12) Adoção da estratégia simplex, com isso as variáveis básicas devem ser alteradas e calculadas como o seguinte vetor: “ $x(C) = x(C) - \text{epsilon}*y$ ”;

13) A variável que era considerada não básica e assim assumia valor nulo, agora, altera-se e assume o valor epsilon de acordo com o comando: “x(jentra) = epsilon”;

14) A atualização dos índices que fazem parte da base é escrito como segue: “C(l sai) = jentra”;

15) Por fim, existe uma estrutura condicional para verificar se o número de iterações máximo foi atingido ou não. Caso tenha atingido e não encontrado a solução ótima por este motivo, deve-se alterar o valor de “maxit” para o valor desejado. Observe que de início o valor determinado para “maxit” foi de 20 iterações (valor designado de maneira arbitrária).

2 Como aplicar a função

A função do algoritmo simplex, para determinar a solução ótima ou identificar uma solução ilimitada, foi definida como funcsimplex.m. Esta função construída lida com problemas de programação linear da forma:

$$\begin{array}{ll} \text{minimizar} & f(x) = c^T x \\ \text{sujeito a:} & Ax \leq b, x \geq 0. \end{array}$$

Na forma padrão, tem-se que:

$$\begin{array}{ll} \text{minimizar} & f(x) = c^T x + 0^T s \\ \text{sujeito a:} & Ax + s = b, x \geq 0, s \geq 0 \end{array}$$

de tal forma que os custos são reajustados, ou seja, na forma padrão tem-se que os custos relacionados com as variáveis de folga são nulos.

Para executar o algoritmo, deve-se verificar o local onde se salvou a função (o diretório onde encontrá-la). Com o Matlab ou Octave aberto digitar, por exemplo (sem as aspas duplas): “cd 'Área de trabalho/'” ou “cd Downloads/”. Com isso, o Matlab ou Octave já identifica os conteúdos do diretório, inclusive o arquivo relacionado com a função elaborada em extensão “.m” (funcsimplex.m).

Como **entrada**, o usuário fornece o número de linhas e colunas (m e n, respectivamente) da Matriz A na forma **padronizada** (folgas incluídas), fornece a própria matriz A com as variáveis de **folga incluídas**, fornece os vetores **transpostos** b e c relacionados com as restrições e os custos (com os custos nulos das variáveis de folga), respectivamente. Veja a seguir alguns exemplos de como fazer para inicializar as variáveis mencionadas.

1) O número de linhas e colunas da matriz A pode ser fornecida, por exemplo, como: “m = 3; n = 5;”.

2) A matriz A dever ser fornecida por linha. Por exemplo, colocar como entrada a seguinte matriz matriz:

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 1 & 0 \\ 3 & 4 & 0 & 1 \end{bmatrix}.$$

Neste caso, deve-se digitar como segue (sem as aspas. Veja que o ponto e vírgula no final da linha é simplesmente para que a matriz A não seja impressa depois da sua inicialização): “A = [1 2 1 0; 3 4 0 1];”, ou seja, as informações são por linha.

3) Os vetores b e c devem ser fornecidos da mesma maneira que a matriz A, mas devem ser transpostos. Seja o exemplo de fornecer como entrada:

$$b = \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \end{bmatrix}$$

$$c = \begin{bmatrix} 5 \\ 6 \\ 7 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}.$$

Para isso deve-se escrever os seguintes comandos (sem o sinal das aspas): “b = [1 2];” e “c = [5 6 7 0 0];”. Observe que deve-se colocar o sinal da transposição dos vetores de b e c, caso contrário eles serão considerados como vetores linha e terá problemas na execução do algoritmo.

Uma vez inicializada as variáveis de interesse, a maneira de executar o algoritmo para se obter a solução ótima com a função objetivo associada a esta é como se segue:

[xot, fot] = funcsimplex(m,n,A, b, c) (caso se queira ver somente o resultado de x ótimo com o valor associado da função objetivo f) e outra forma de se chamar a função é: [xot, fot, h] = funcsimplex(m,n,A, b, c) (nesta maneira as saídas são: x ótimo que minimiza a função objetivo f e o valor de f em x ótimo, e o número de iterações necessárias/realizadas (identificado como h) para se obter a solução ótima).

Observação: a parte da função [xot, fot] ou [xot, fot, h] estão relacionadas com as saídas da função e funcsimplex(m,n,A, b, c) está relacionada com as entradas da função; observe que o símbolo ' nos vetores b e c referem-se as transposições destes.

Exemplos:

1) m = 3; n = 6; A = [1 2 2 1 0 0; 2 1 2 0 1 0; 2 2 1 0 0 1]; b = [20 20 20]'; c = [-10 -12 -12 0 0 0]';. Lembre-se de que o símbolo ' nos vetores b e c referem-se as transposições destes. A resposta esperada ou solução ótima esperada é:

xot = [4 4 4 0 0 0]', fot = -136, ou seja, xot = [4 4 4 0 0 0]' com função objetivo: fot = -136.

Observação à respeito de x e a solução ótima xot. Lembre-se, neste caso, de que x = [x₁ x₂ x₃ x₄ x₅ x₆]', ou seja, a parte [x₁ x₂ x₃]' do vetor coluna x são as variáveis do problema e a parte [x₄ x₅ x₆]' do vetor x são as variáveis de folga. Com isso, a solução ótima encontrada para este exemplo representa: x₁ = x₂ = x₃ = 4 e x₄ = x₅ = x₆ = 0 (variáveis de folga nulas caracterizam restrições ativas);

Exemplos obtidos das listas de exercício.

2) m = 2; n = 4; A = [-1 1 1 0; 2 -1 0 1]; b = [2 6]'; c = [-1 -1 0 0]';. A resposta esperada ou solução ótima esperada é:

xot = [8 10 0 0]', fot = -18, ou seja, xot = [8 10 0 0]' com função objetivo: fot = -18.

Observação à respeito de x e a solução ótima xot. Neste caso, x = [x₁ x₂ x₃ x₄]', ou seja, a parte [x₁ x₂]' do vetor coluna x são as variáveis do problema e a parte [x₃ x₄]' do vetor x são as variáveis de folga. Com isso, a solução ótima encontrada para este exemplo representa: x₁ = 8, x₂ = 10, x₃ = x₄ = 0 (variáveis de folga nulas caracterizam restrições ativas);

3) $m = 3$; $n = 5$; $A = [1 \ 1 \ 1 \ 0 \ 0; 1 \ 0 \ 0 \ 1 \ 0; 0 \ 1 \ 0 \ 0 \ 1]$; $b = [4 \ 3 \ 7/2]'$; $c = [-2 \ -1 \ 0 \ 0 \ 0]'$; A resposta esperada ou solução ótima esperada é:

$x_{ot} = [3 \ 1 \ 0 \ 0 \ 2.5]'$, $f_{ot} = -7$, ou seja, $x_{ot} = [3.0 \ 1.0 \ 0.0 \ 0.0 \ 2.5]'$ com função objetivo: $f_{ot} = -7$.

Observação à respeito de x e a solução ótima x_{ot} . Lembre-se, neste caso, de que $x = [x_1 \ x_2 \ x_3 \ x_4 \ x_5]'$, ou seja, a parte $[x_1 \ x_2]'$ do vetor coluna x são as variáveis do problema e a parte $[x_3 \ x_4 \ x_5]'$ do vetor x são as variáveis de folga. Com isso, a solução ótima encontrada para este exemplo representa: $x_1 = 3$, $x_2 = 1$, $x_3 = x_4 = 0$ e $x_5 = 2.5$ (neste caso somente duas restrições foram ativadas);

4) $m = 2$; $n = 6$; $A = [1 \ 1 \ -1 \ 0 \ 1 \ 0; -1 \ 1 \ 0 \ -1 \ 0 \ 1]$; $b = [2 \ 1]'$; $c = [0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 1 \ 1]'$; A resposta esperada ou solução ótima esperada é:

$x_{ot} = [0.5 \ 1.5 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0]'$, $f_{ot} = 0$, ou seja, $x_{ot} = [0.5 \ 1.5 \ 0.0 \ 0.0 \ 0.0 \ 0.0]'$ com função objetivo: $f_{ot} = 0$.

Observação à respeito de x e a solução ótima x_{ot} . Lembre-se, neste caso, de que $x = [x_1 \ x_2 \ x_3 \ x_4 \ x_5 \ x_6]'$, ou seja, a parte $[x_1 \ x_2 \ x_3 \ x_4]'$ do vetor coluna x são as variáveis do problema e a parte $[x_5 \ x_6]'$ do vetor x são as variáveis de folga. Com isso, a solução ótima encontrada para este exemplo representa: $x_1 = 0.5$, $x_2 = 1.5$, $x_3 = x_4 = x_5 = x_6 = 0$ (variáveis de folga nulas caracterizam restrições ativas);

5) Exemplo de problema ilimitado: $m = 2$; $n = 4$; $A = [-1 \ -1 \ 1 \ 0; -3 \ -5 \ 0 \ 1]$; $b = [8 \ 30]'$; $c = [-4 \ -5 \ 0 \ 0]'$; A resposta esperada ou solução ótima esperada é:

Problema ilimitado!

$x_{ot} = [](0 \times 0)$, $f_{ot} = -\infty$, ou seja, não existe um único x_{ot} e, assim, um único f_{ot} . Ao encontrar um valor de x_{ot} tal que f_{ot} é mínimo é possível determinar outro par de x_{ot}^* e f_{ot}^* que seja menor que o anterior encontrado. Com isso, o problema é ilimitado.