Implementação do Algoritmo Simplex para Solução de Problemas de Programação Linear

Natan da Silveira Ferreira

Junho de 2025

1. Introdução

Diversas soluções computacionais são resultados do cômputo de um modelo matemático e são transparentes para o usuário. Por exemplo, para o Uber calcular a melhor rota, e recalcular em tempo real caso o motorista faça algum desvio, ou mesmo precificar a corrida, há com certeza bastante Álgebra Linear por trás. Os sistemas de recomendação que mantém os usuários em suas plataformas, recomendando os conteúdos mais apropriados para um determinado grupo de assinantes são resultados de soluções de sistemas de equações lineares. Alguns algoritmos envolvendo fatoração de matrizes são responsáveis por soluções de problemas desta forma.

No entanto, há outra gama de problemas cujos modelos necessitam de outros algoritmos e abordagens. Por exemplo, situações onde é necessário minimizar os custos de uma produção, respeitando algumas restrições do contexto, ou maximizar o lucro, também sob certas restrições (como quantidade mínima de determinada matéria prima a ser importada ou quantidade máxima de produção para que não haja perca).

Assim, surgem os Problemas de Programação Linear (PPL), quando é necessário otimizar (maximizar ou minimizar) uma função linear sujeita a restrições também lineares. Esses problemas permitem modelar situações reais como alocação de recursos, planejamento de produção, logística, dietas, investimentos e escalonamento de tarefas. Uma vez modelado, um Problema de Programação Linear pode ser solucionado pelo algoritmo Simplex. O método Simplex é um algoritmo iterativo para resolver problemas de Programação Linear.

2. O Algoritmo Simplex

O algoritmo inicia com uma solução básica viável (isto é, uma solução que atende todas as restrições) e melhora o valor da função objetivo a cada iteração (maximizando ou minimizando) até chegar na solução ótima viável.

Neste trabalho, consideraremos os PPLs expressos na seguinte forma padrão:

Maximize ou Minimize
$$Z = C^T \cdot X$$

Sujeito a $A \cdot X = B$
 $X \ge 0$

Onde:

- C é o vetor dos coeficientes da função objetivo;
- X é o vetor das variáveis de decisão;
- A é a matriz dos coeficientes das restrições;
- B é o vetor dos termos constantes das restrições.

A forma padrão exige que todas as restrições sejam equações (igualdades). Caso o problema original contenha desigualdades, estas podem ser transformadas em igualdades por meio da introdução de variáveis auxiliares, como variáveis de folga, excesso ou artificiais, conforme o caso.

3. Implementação

4. Resultados e Casos de Testes

4.1 Maximização

Resolvendo o PPL da seção anterior:

PPL de Maximização

```
Maximize z = 70x + 50y

sujeito a: 4x + 3y \le 240

2x + y \le 100
```

Após tratar a entrada, o programa exibe as iterações:

Tableau Inicial

```
Tableux:

VNBO VNB1 VNB2 VNB3 SBV

VBO 4.00 3.00 1.00 0.00 | 240.00

VB1 2.00 1.00 0.00 1.00 | 100.00

Z = -70.00 -50.00 -0.00 -0.00 | 0.00
```

Tableau após 1ª Iteração

Tableau Final (Ótimo)

```
Tableux:

VNB0 VNB1 VNB2 VNB3 SBV

VB0 0.00 1.00 1.00 -2.00 | 40.00

VB1 1.00 0.00 -0.50 1.50 | 30.00

Z = 0.00 0.00 15.00 5.00 | 4100.00
```

Saída Final

```
Solução ótima: x* = 30.00 40.00 0.00 0.00
Número de iterações do algorimo para o PPL : 2 iterações
```

4.2 Minimização

O seguinte PPL de minimização foi testado:

PPL de Minimização

```
Minimize z = 4x - 2y

sujeito a: 2x + y <= 10

x - y <= 8
```

Resultados do programa:

Tableau Inicial

Tabl	eux:					
	VNBO	VNB1	VNB2	VNB3		SBV
VBC	2.00	1.00	1.00	0.00	- 1	10.00
VB1	1.00	-1.00	0.00	1.00	1	8.00
-Z =	4.00	-2.00	0.00	0.00	- 1	0.00

Tableau Final (Ótimo)

```
Tableux:
                   VNB2
                          VNB3
                                     SBV
     VNBO
            VNB1
VBO 2.00
            1.00
                   1.00
                          0.00
                                    10.00
 VB1 3.00
            0.00
                   1.00
                          1.00
                                    18.00
-Z = 8.00
            0.00
                   2.00
                          0.00
                                   20.00
```

Saída Final

```
Solução ótima: x* = 0.00 10.00 0.00 18.00
Número de iterações do algorimo para o PPL : 1 iterações
```

No repositório do projeto é possível encontrar 4 casos de testes, dos quais 2 são de maximização e 2 de minimização.

4.3 Conclusão

A implementação do algoritmo simplex foi um sucesso, tornando possível a solução de problemas de programação linear com muitas variáveis e restrições, que seria impossível de solucionar manualmente. Mesmo para PPLs sem uma solução básica viável inicial, não é necessário modificar o algoritmo (para o método das duas fases), basta que seu dual seja viável e então utilizar o dual no programa desenvolvido. Afinal, como vimos no curso, é desta forma que o método das duas fases realmente funciona e conseguimos recuperar a solução ótima do primal, se houver, no tableux e no vetor X finais. Ademais, em relação a melhorias futuras, um outro programa 'c' que lê um PPL (que pode estar ou não na forma padrão) e faz a conversão (para a forma padrão), no formato esperado do programa aqui desenvolvido, seria bastante útil a fim de minimizar o trabalho do usuário final

Referências

- [1] JARDIM, Maria Helena Cautiero Horta. Slides de Aula: Otimização. Universidade Federal do Rio de Janeiro (UFRJ), 2025. Material da disciplina ministrada no período 2025.1.
- [2] UNIVESP. Videoaula 10: Algoritmo Simplex Problemas de Minimização. Curso de Pesquisa Operacional. Disponível em: https://integra.univesp.br/courses/2642/pages/videoaula-10-algoritmo-simplex-problemas-de-minimizacao?module_item_id=201765. Acesso em: 30 de junho de 2025.

Apêndice A — Código-Fonte do Programa em C

O código a seguir implementa o algoritmo Simplex para resolução de problemas de Programação Linear. A linguagem utilizada foi C, com leitura interativa ou via redirecionamento de arquivo.

```
1 #include < stdio.h>
 2 #include < stdlib.h>
3 #include <string.h>
4 #include <math.h>
 5 int max=-1; // se o PPL for de maximização, max = 1. Caso contrário, 0;
6 float *vetC, *vetX, *vetB, *matA;
7 double* output;
8 int nVar, nRestricoes;
9 float * A;
10
11
12 void printTableux();
13 int escolherVNBEntraNaBase();
14 int escolheVBSaiDaBase(int colunapivo);
15 void atualizaVetorSolucao();
16
17 void simplex(){
18
       // escolhe VNB que deve entrar na base
       // escolher VB que vai deixar a base
19
20
       // selecionada pivo e sua linha, deve fazer o pivoteamento
21
22
       int colunaPivo = escolherVNBEntraNaBase();
23
       int linhaPivo = escolheVBSaiDaBase(colunaPivo);
24
25
      vetX[linhaPivo] = 0;
26
27
       float pivo = matA[colunaPivo + linhaPivo*nVar];
28
       if(pivo != 1.f){
29
           // quando o pivo não é 1, é necessa io normalizar a linha pivô.
       Ou seja, dividir a linha do tableux pelo pivô
30
           for(int i = 0; i<nVar; i++){</pre>
31
               matA[linhaPivo*nVar + i] = matA[linhaPivo*nVar + i]/pivo;
32
           }
33
           vetB[linhaPivo] = vetB[linhaPivo]/pivo;
      }
34
35
36
       // pivoteamento na Z-linha:
37
       float fator = vetC[colunaPivo]*(-1);
38
       for(int i = 0; i<nVar; i++){</pre>
           vetC[i] = matA[linhaPivo*nVar + i]*fator + vetC[i];
39
40
       vetC[nVar] = fator*vetB[linhaPivo] + vetC[nVar]; // SBV ( decidi
41
      armazenar aqui ).
42
43
       // pivoteamento na matriz das restições:
44
       for(int i = 0; i<nRestricoes; i++){</pre>
45
           if(i!=linhaPivo){
46
               float fator = matA[colunaPivo + i*nVar]*(-1);
               for(int j = 0; j<nVar; j++){</pre>
47
                   matA[i*nVar + j] = matA[linhaPivo*nVar + j]*fator + matA
48
      [i*nVar + j];
49
50
               vetB[i] = vetB[linhaPivo]*fator + vetB[i];
```

```
51
            }
52
53
54
        atualizaVetorSolucao();
55
56
       printTableux();
57 }
58
59 int verificaOtimalidade(){
60
       for(int i = 0; i < nVar; i++){</pre>
61
             if(vetC[i]<0) return 0; // se há algum coef. negativo na função
        objetivo, então não estamos no ótimo
62
63
       return 1; // se todos são positivos, então estamos no ótimo
64 }
65
66 void printTableux(){
       char *str = malloc(nVar*10 + 1); memset(str, '-', nVar*10 + 6); str[
67
       nVar*10+6] = '\0';
68
       printf("\nTableux:\n\n
                                   ");
69
70
       for(int i = 0; i<nVar; i++) printf("VNB%d ", i);</pre>
       printf(" SBV\n");
71
72
        for(int i = 0; i<nRestricoes; i++){</pre>
73
            printf(" VB%i ", i);
74
            for(int j = 0; j<nVar; j++){</pre>
75
                printf("%.21f ", matA[i*nVar + j]);
76
77
            printf(" | %.21f \n", vetB[i]);
       }
78
79
        if (max) printf ("%s\n Z = ", str);
80
        else printf("%s\n-Z = ", str);
81
        for(int i=0; i < nVar ; i++){</pre>
82
           printf("%.21f ", vetC[i]);
83
84
        printf(" | %.21f\n", vetC[nVar]);
85
       printf("\n\n");
86 }
87
88 int escolherVNBEntraNaBase(){
89
        // método que retorna o índice da coluna pivô
90
        int indice = 0;
91
        float menorValor = 0; // o pivô deve ser um valor negativo
92
93
        for(int i = 0; i < nVar; i++){</pre>
            if(vetC[i] < menorValor){</pre>
94
95
                menorValor = vetC[i];
96
                indice = i;
97
            }
98
       }
99
       return indice;
100 }
101
102 int escolheVBSaiDaBase(int colunaPivo){
        double r = 0.f, R_Min = pow(10,4);
103
       int indice = 0;
104
105
        for(int i = 0; i<nRestricoes; i++){</pre>
106
           if(matA[colunaPivo + i*nVar] > 0.f){
```

```
107
                r = vetB[i]/matA[colunaPivo + i*nVar];
108
                if (r < R_Min) {</pre>
                    R_Min = r;
109
110
                     indice = i;
111
                }
112
            }
113
       }
114
        return indice;
115 }
116
117 void atualizaVetorSolucao(){
118
       // Função que atualiza o vetor X, que contém os coef. da solução
       // Se for uma coluna de uma variável básica, só terá um elemento 1 e
119
        os demais O. Nesse caso, a linha onde se encontra o 1 nessa coluna b
       ásica tem como solução a linha on vetor B
120
        // Já se encontrar algum elemento diferente de zeros com 1 um, então
        aquela coluna não esta na base e tem valor zero no vetor X
121
        for(int j = 0; j < nVar ; j++){</pre>
122
            int cont = 0;
123
            int linha = 0;
124
            for(int i = 0; i < nRestricoes; i++){</pre>
125
                if(matA[j+i*nVar] != 0.f && matA[j+i*nVar] != 1.f) {
126
                     cont=0;
127
                    break;
128
                }
129
                if(matA[j+i*nVar] == 1.f){
130
                    cont++;
131
                    linha=i;
132
                }
133
            }
134
            if(cont == 1.f) {
135
                vetX[j]=vetB[linha];
136
            }else{
137
                vetX[j] = 0.f;
138
            }
139
       }
140 }
141
142 int main(){
143
        // objetivo: maximizar / minimizar uma PPL na forma: c^t*x
144
        11
                                                     sujeito a: A*x = b
145
        // vetor C: coeficientes da funçao objetivo.
146
        // vetor X: variáveis x.
147
       // matriz A: matriz dos coeficientes das restrições
148
        // vetor B: constantes das restrições
149
        int numIteracoes = 0;
150
        char tipo[12];
151
152
       printf("O problema é de maximização (max) ou minimização (min) ?:\n"
       );
153
        scanf("%s", tipo);
154
       max = (strcmp(tipo, "max") == 0) ? 1 : 0;
155
156
        printf("Digite a quantidade de variáveis distintas:\n");
157
        scanf("%d", &nVar);
158
159
       printf("Digite a quantidade de restrições (exceto não-negatividade)\
      n");
```

```
160
        scanf("%d", &nRestricoes);
161
162
        output = malloc(sizeof(double)*nVar);
163
164
       vetC = (float*) malloc(sizeof(float)*(nVar+1)); // resultado será
       armazenado aqui
165
       vetX = (float*) malloc(sizeof(float)*nVar);
        vetB = (float*) malloc(sizeof(float)*nRestricoes);
166
167
        matA = (float*) malloc(sizeof(float)*nRestricoes*nVar) ;
168
169
       printf("\nDigite os coeficientes da funcao objetivo:\n");
170
        for(int i=0; i < nVar; i++){</pre>
            scanf("%f", &(vetC[i]));
171
172
            if(max) vetC[i] = vetC[i]*(-1); // se for um PPL de maximização,
        troca os sinais dos coef. da função objetivp
173
174
        vetC[nVar]=0; // SBVI
175
176
       printf("\nDigite os coeficientes da matriz de restrições:\n");
177
        for(int i=0; i < nRestricoes ; i++){</pre>
178
            for(int j=0; j < nVar ; j++){</pre>
179
                scanf("%f", &(matA[i*nVar+j]));
180
            }
181
182
        printf("\nDigite as constantes associadas às restrições:\n");
        for(int i=0; i < nRestricoes ; i++){</pre>
183
184
            scanf("%f", &(vetB[i]));
185
        int offset = nVar - nRestricoes; // O número de zeros no início
186
        for (int i = 0; i < nVar; i++) {</pre>
187
            if (i < offset) vetX[i] = 0;</pre>
188
189
            else vetX[i] = vetB[i - offset];
190
191
        printf("Tableux simplex inicial: ");
192
       printTableux();
193
194
        while(!verificaOtimalidade()){
195
            simplex();
196
            numIteracoes++;
197
       }
198
199
       printf("Solução ótima: x* = ");
200
       for(int i=0; i<nVar; i++){</pre>
            printf("%.21f ", vetX[i]);
201
202
203
204
        printf("\nNúmero de iterações do algorimo para o PPL : %d iterações\
       n\n", numIteracoes);
205
       free(vetX);
206
207
       free(vetC);
208
       free(vetB);
209
       free(matA);
210
       return 0;
211 }
```

Listing 1: Algoritmo Simplex em C