问题求解(三)第8周作业

黄奕诚161220049

October 29, 2017

29.1-4

将最小化问题转化为最大化,即目标函数 系数取负

最大化: $-2x_1 - 7x_2 - x_3$ 满足约束:

将x3转化为-x3

最大化: $-2x_1 - 7x_2 + x_3$ 满足约束:

将 x_1 替换成 $x_1' - x_1''$

最大化: $-2x'_1 + 2x''_1 - 7x_2 + x_3$ 满足约束:

对不等式的符号进行处理

最大化: $-2x'_1 + 2x''_1 - 7x_2 + x_3$

满足约束:

29.1-5

首先逐步将线性规划转化为标准型

最大化: $2x_1 - 6x_3$ 满足约束:

令 $x_4 = 7 - x_1 - x_2 + x_3, x_5 = -8 + 3x_1 + x_2, x_6 = -x_1 + 2x_2 + 3x_3$,于是松弛型即为:最大化: $2x_1 - 6x_3$ 满足约束:

其中基本变量为 x_4, x_5, x_6 , 非基本变量为 x_1, x_2, x_3 .

29.1-6

Proof. 由第二个不等式可知 $-2x_1 - 2x_2 \le -10$,也即 $-x_1-x_2 \le -5$,又由第一个不等式知 $x_1+x_2 \le 2$,相加得 $0 \le -3$,显然不成立,因此该线性规划不可解. □

29.1-7

Proof. 从特殊性考虑,取 $x_1 = 2a, x_2 = a$,则 $x_1 - x_2 = a$,此时不等式为

$$-3a < -1 - 4a < -2a > 0$$

此时a的取值范围为 $[\frac{1}{2}, +\infty]$,右侧无界.也即可行域中直线 $x_2 = 2x_1$ 不能被其它两条直线截断,因此该线性规划是无界的.

29.1-9

例子如下: 最小化: $x_1 + x_2$ 满足约束:

$$\begin{array}{ccc} x_1 & \geq & 1 \\ x_2 & \geq & 0 \end{array}$$

此时显然可行区域无界,但有最佳目标值: 1(此时 $x_1 = 1, x_2 = 0$)

29.2-2

线性规划如下: 最大化: d_t 满足约束:

29.2 - 3

最短路径权值只需要改动目标函数即可,也即路径上所经过的结点的 d_i 之和,若能保证这个和取到最大值,则可以找出从源点s到所有顶点 $v \in V$ 的最短路径权值.

最大化: $\sum_{v \in V} d_v$ 满足约束:

$$\begin{array}{cccc} d_v & \leq & d_u & + & \omega(u, v) \\ d_s & = & 0 \end{array}$$

其中第一个不等式中, $(u,v) \in E$

29.2-6

按照26.3的方法,添加两个结点s,t,并把每条边的容量设为1,转化为最大流问题,于是:最大化: $\sum_{v \in L} f_s v$ 满足约束:

$$\begin{array}{ccc}
f_{uv} & \leq & 1 \\
\sum_{v \in V} f_{vu} & = & \sum_{v \in V} f_{uv} \\
f_{uv} & \geq & 0
\end{array}$$

其中对于第一个不等式, $u,v \in V$, 对于第二个不等式, $u \in L \cup R$, 对于第三个不等式, $u,v \in V$.

29.3 - 2

Proof. 欲证v不减,即证 $c_e\hat{b}_e\geq 0$,即证 $c_e\geq 0$ 并且 $\hat{b}_e\geq 0$.对于 c_e ,由于e是自选的,只要选择一个e保证 $c_e>0$ 即可;对于 \hat{b}_e ,在PIVOT第3行中有 $\hat{b}_e=\frac{b_l}{a_{le}}$.在引理29.2中可知 $b_l\geq 0$,而 a_{le} 可以通过选择l来达到为正数.因此,SIMPLEX中第12行对PIVOT的调用不会减小v的值.

29.3-3

Proof. 即证这两个松弛型的目标函数相同,并且可行解集相同.

首先证明它们的目标函数相同:目标函数的变化发生在PIVOT中第14-17行,它基本变量代替了非基本变量,而基本变量与非基本变量有等式连接,所以替代前后等价.

再者证明它们可行解相同:在PIVOT中,我们根据选定的e与 l_e 来解方程,然后利用这个表达式来替代所有有关e的变量,其可行解仍然与之前等价.

因此可证得给定的松弛型与返回的松弛型等价. □

29.3-5

原式

最大化: $18x_1 + 12.5x_2$ 满足约束:

首先将标准型转化为松弛型

最大化: $18x_1 + 12.5x_2$ 满足约束:

选定x1作为基本变量

最大化: $216 - 18x_4 + 12.5x_2$ 满足约束:

选定x2作为基本变量

最大化: $316 - 5.5x_4 + 12.5x_3$ 满足约束:

因为此时没有纯减的非基本变量,故不再进行下去,最优解即为(12,8,0,0,8),目标值为316.

29.4-2

首先,若问题是最小化问题,通过取负将其转化为最大化问题;其次,我们将原先第*j*行的各系数放至其对偶线性规划第*j*列的相应位置,将约束不等式中的不等号反向,将MAXIMUN中的各系数与不等式中不等号右边的值进行交换,如此可以得到对偶线性规划,

29-1

a.

Proof. 如果我有一个线性规划的算法,则会有目标函数及各个约束不等式。先将这些约束不等式作为一个线性系统中的各个不等式,并且将目标函数作为线性系统的常数.如果该线性规划算法没有任何可行解,那么约束不等式之间的交集即为空集,此时相应的线性不等式必然无解;反之,若该线性规划有可行解,则约束不等式交集非空,线性不等式便有解.□□

b.

Proof. 考虑如何将目标函数设定为一个常数,这样就可以由线性不等式的可行性算法直接推导出线性规划求解.选定一个数k,且设定 c_k 为常数,保证目标函数始终保持一个常数.同时考虑对偶的线性变换,可如下构造:最大化: $316-5.5x_4+12.5x_3$ 满足约束:

$$\begin{array}{rcl}
Ax & \leq & b \\
A^T y & \geq & c \\
c_k x_k & = & \sum_{i=1}^m b_i y_i & - & \sum_{j=1}^n c_j y_j
\end{array}$$

若该线性不等式无解,则可知线性规划没有可行解;否则能够通过单纯形算法求解该线性规划的最优解,