



计算方法

刘景铎

计算机软件新技术国家重点实验室
南京大学



Strong duality theorem*

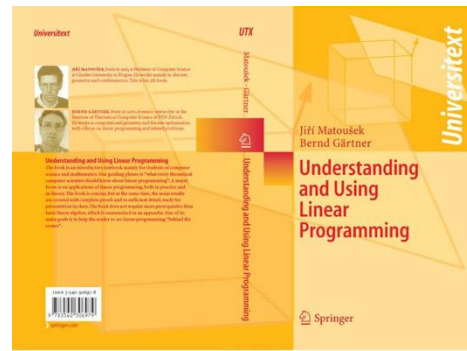
强对偶性：假设primal和dual LP都存在可行解, 则它们的最优解相等

证明方法很多, 其中包括分析单纯形算法的

这节课：通过凸优化分析(Farkas lemma)给出证明

参考资料:

Understanding and Using Linear Programming
By Jiří Matoušek , Bernd Gärtner





Separation theorem*

凸几何的性质: Separation theorem

定义: 一个集合 S , 如果对 $\forall x, y \in S, \forall \alpha \in [0, 1]$ 都有 $\alpha x + (1 - \alpha)y \in S$, 则称 S 为凸集(convex set)

定义: 如果 S 中的所有的点列的极限点都在 S 中, 则称集合 S 为闭集(closed set)

给定一个闭的凸集 $S \subseteq \mathbb{R}^n$, 和集合外的点 $v \notin S$ 。

$\exists w \in \mathbb{R}^n$ 使得 $\langle w, v \rangle > \langle w, x \rangle$ 对任意 $x \in S$ 成立



Separation theorem*

给定一个闭的凸集 $S \subseteq \mathbb{R}^n$ ，和集合外的点 $v \notin S$ 。

$\exists w \in \mathbb{R}^n$ 使得 $\langle w, v \rangle > \langle w, x \rangle$ 对任意 $x \in S$ 成立

证明(sketch): 找到唯一的 $x_* \in S$ ，使得与 v 最接近

1. 存在性: 由于 S 是闭集，由Weierstrass定理，可知其最接近 v 的点可以在 S 中取到
2. 唯一性: 假设有两个点，考虑它们的中点，只会与 v 更加接近
3. x_* 为最接近的点当且仅当 $\forall x \in S, \langle x - x_*, v - x_* \rangle \leq 0$

考虑 $y := (1 - t)x_* + tx \in S$ ，则

$$\begin{aligned}\|y - v\|_2^2 &= \|x_* - v - t(x_* - x)\|_2^2 \\ &= \|v - x_*\|_2^2 - 2t\langle x - x_*, v - x_* \rangle + t^2\|x - x_*\|_2^2\end{aligned}$$

$$x_* \text{ 为最接近的点} \Leftrightarrow -2t\langle x - x_*, v - x_* \rangle + t^2\|x - x_*\|_2^2 \geq 0, \forall x, t > 0$$

$$\Leftrightarrow \frac{t}{2}\|x - x_*\|_2^2 \geq \langle x - x_*, v - x_* \rangle, \forall x, t > 0$$

$$\Leftrightarrow 0 \geq \langle x - x_*, v - x_* \rangle, \forall x$$

令 $w = v - x_*$ ，由 $\|v - x_*\|_2^2 > 0$ 可知 $\langle v, v - x_* \rangle > \langle x_*, v - x_* \rangle$ ，进而 $\langle v, w \rangle > \langle x_*, w \rangle$

另一方面，前面已经证明 $\forall x \in S, \langle x - x_*, v - x_* \rangle \leq 0$

这意味着 $\langle x, v - x_* \rangle \leq \langle x_*, v - x_* \rangle$ ，即 $\langle x, w \rangle \leq \langle x_*, w \rangle$ ，因此 $\langle v, w \rangle > \langle x_*, w \rangle \geq \langle x, w \rangle, \forall x \in S$



Farkas Lemma*

$Ax = b, x \geq 0$ 无解当且仅当存在 y 使得 $y^T A \geq 0$ 且 $y^T b < 0$

证明: ($\Leftarrow$) 如果这样的 y 存在, 显然无解, 否则 $y^T Ax \geq 0$ 与 $y^T b < 0$ 矛盾

($\Rightarrow$) 考虑 $S = \{Ax: x \geq 0\}$. S 是闭的凸集. 无解意味着 $b \notin S$.

由 Separation theorem, 存在 $w \in \mathbb{R}^n$ 使得 $\langle w, b \rangle > \langle w, s \rangle$ 对任意 $s \in S$ 成立。令 $y = -w$, 则有 $y^T b < y^T Ax, \forall x \geq 0$

由于 $0 \in S$, 因此 $y^T b < 0$

另一方面, $y^T A \geq 0$, 否则可以找到 $x \geq 0$ 使得 $y^T Ax = -\infty$, 与 $y^T b < y^T Ax$ 矛盾



Strong LP duality*

假设primal和dual LP都存在可行解, 则它们的最优解相等
证明:

$$\max \langle c, x \rangle$$

$$Ax = b$$

$$x \geq 0.$$

$$\min \langle b, y \rangle$$

$$y^T A \geq c$$

只需要证明, 如果primal的objective小于 t , 则dual objective也小于 t

“primal objective小于 t ”本身可以表示成LP

$$\langle c, x \rangle - s = t$$

$$Ax = b$$

$$x \geq 0, s \geq 0$$

$$\begin{bmatrix} A & 0 \\ c^T & -1 \end{bmatrix} \begin{pmatrix} x \\ s \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} b \\ t \end{pmatrix}$$
$$x \geq 0, s \geq 0$$

这个 x 和 s 的方程组有解当且仅当 “primal objective大于等于 t ”

这个 x 和 s 的方程组无解当且仅当 “primal objective小于 t ”



Strong LP duality*

假设primal和dual LP都存在可行解, 则它们的最优解相等

证明(cont'd): 由Farkas lemma

$$\begin{bmatrix} A & 0 \\ c^T & -1 \end{bmatrix} \begin{pmatrix} x \\ s \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} b \\ t \end{pmatrix}$$
$$x \geq 0, s \geq 0$$

无解当且仅当存在 y, z 使得

$$\begin{pmatrix} y^T & z \end{pmatrix} \begin{bmatrix} A & 0 \\ c^T & -1 \end{bmatrix} \geq 0$$
$$\begin{pmatrix} y^T & z \end{pmatrix} \begin{pmatrix} b \\ t \end{pmatrix} < 0$$

即 $y^T A + zc^T \geq 0, -z \geq 0, y^T b + zt < 0$

考虑 $z = 0$, 则有 $y^T A \geq 0, y^T b < 0$, primal not feasible;

考虑 $z \neq 0$, 则有 $\frac{1}{-z} y^T A \geq c^T, \frac{1}{-z} y^T b < t$, 因此 $\frac{1}{-z} y^T$ 为dual LP中的可行解, 且目标函数值 $< t$ 。



课程回顾

核心思想:

- 收敛性: 能合理近似的算法, 至少需要收敛
- 复杂性: 计算复杂性
- 条件性 (鲁棒性)
 - 回顾条件数的定义
- 压缩性
 - SVD
- 正交性
 - 正交多项式
 - 共轭



课程回顾

课程话题

- 插值与拟合
 - 方程求根：二分法，不动点迭代法，牛顿法
 - 拉格朗日插值：误差分析
 - Chebyshev插值
 - Chebyshev多项式：极值性质
 - 函数空间上的线性代数、不同的范数及比较
 - 最小二乘法：几何推导、微积分推导
 - 正交化过程：Gram-Schmidt
 - 正交系统中的最小二乘法：三角级数、函数逼近
 - 傅里叶变换：多项式的两种表示，正交性与FFT算法
- 特征值与随机游走（线性代数方法）
- 最优化与线性规划



课程回顾

课程话题

- 插值与拟合
- 特征值与随机游走（线性代数方法）
 - 求解线性方程组——一种特殊的方程求根问题
 - 解决线性方程组的通用方法——高斯消元法：pivoting
 - 矩阵的算子范数：作为线性映射对长度的改变
 - 线性方程组的条件数（比较：根的敏感性）
 - 解决线性方程组的迭代方法：Jacobi, Gauss-Seidel, Richardson, Conjugate-gradient
 - 分析线性迭代方程：谱半径
 - 特征值的min-max刻画（Courant-Fischer）
 - 矩阵的多项式：线性迭代方程, Cayley-Hamilton, 逆矩阵的多项式, 幂迭代
 - 计算特征值与特征向量、Singular value decomposition (SVD)
 - ...
- 最优化与线性规划



课程回顾

课程话题

- 插值与拟合
- 特征值与随机游走（线性代数方法）
 - 图上的随机游走：概率转移方程（线性迭代），稳态分布（特征向量），mixing time（收敛速度）与spectral gap
 - 马尔可夫链：基本定理、周期性、不可约；Pagerank
 - 图的谱理论：拉普拉斯矩阵，特征值、特征向量与图的连通结构，图上随机游走的谱分析
 - 电阻电路网络：拉普拉斯线性方程组，等效电阻，电势能，等效电阻距离
 - hitting time：拉普拉斯线性方程组，cover time
 - Spectral embedding：使用特征向量进行“嵌入”
- 最优化与线性规划



课程回顾

课程话题

- 插值与拟合
- 特征值与随机游走（线性代数方法）
- 最优化与线性规划
 - 线性规划的不同形式
 - 整数线性规划与松弛化
 - LP的顶点：整数规划的最优解与松弛化的LP最优解
 - Duality (对偶性)：经济学解释，Min-max定理与对偶性，组合优化，零和博弈，随机算法分析



What we did not cover (in detail)

- Expander codes
 - Further reading: Essential coding theory by V. Guruswami, A. Rudra, M. Sudan
- Low rank matrix approximation (via SVD)
 - Compression
 - De-noising
 - Matrix completion
 - Further reading: Algorithmic Aspects of Machine Learning by Ankur Moitra;
A simpler approach to matrix completion by Ben Recht
- Generalizations of Cheeger's inequality
 - Further reading: Eigenvalues and polynomials by Lap Chi Lau
- Graph sparsification
 - Further reading: $Lx=b$ by Nisheeth Vishnoi
- Markov chain Monte Carlo and high dimensional integral
 - Further reading: Techniques in Optimization and Sampling by Yin Tat Lee and Santosh Vempala
 - [The Markov Chain Monte Carlo Revolution by Persi Diaconis](#), and the references therein