

主双対内点法 その始まりから今日まで Part I：主双対内点法が生まれるまで ーさえない学生の視点からー

筑波大学システム情報系 吉瀬章子
夏の組合せ最適化セミナー（COSS） 2024年8月8日

Part IIは「私家版主双対内点法とダイバーシティ」
最適化手法とアルゴリズム（SOMA）研究部会 2022年6月11日
での発表スライドを改変して作成しています

なぜ今このテーマ？

頼君との論文：主双対内点法をどう書くか

Journal of Optimization Theory and Applications (2024) 201:433–469
<https://doi.org/10.1007/s10957-024-02403-8>



Riemannian Interior Point Methods for Constrained Optimization on Manifolds

Zhijian Lai¹ · Akiko Yoshise¹ 

Received: 30 June 2023 / Accepted: 4 February 2024 / Published online: 4 March 2024

© The Author(s), under exclusive licence to Springer Science+Business Media, LLC, part of Springer Nature 2024

Abstract

We extend the classical primal-dual interior point method from the Euclidean setting to the Riemannian one. Our method, named the Riemannian interior point method,

主双対内点法は一般に どう説明されているか？

Wikipedia: Interior-point method

Interior-point method

🌐 8 languages ▾

Article [Talk](#)

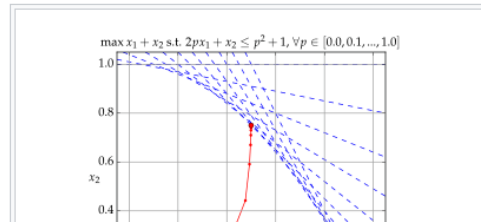
[Read](#) [Edit](#) [View history](#) [Tools](#) ▾

From Wikipedia, the free encyclopedia

Interior-point methods (also referred to as **barrier methods** or **IPMs**) are [algorithms](#) for solving [linear](#) and [non-linear convex optimization](#) problems. IPMs combine two advantages of previously-known algorithms:

- Theoretically, their run-time is [polynomial](#)—in contrast to the [simplex method](#), which has exponential run-time in the worst case.
- Practically, they run as fast as the simplex method—in contrast to the [ellipsoid method](#), which has polynomial time in theory but is very slow in practice.

In contrast to the simplex method which traverses the *boundary* of the feasible region, and the ellipsoid method which approaches the feasible region from *outside*, an IPM reaches a best solution by traversing the *interior* of the [feasible region](#)—hence the name.



3つの参考文献

S. Boyd and L. Vandenberghe (2004)

M. H. Wright (2004)

F. Potra and S. J. Wright (2000)

をもとに記述



History [\[edit \]](#)

An interior point method was discovered by Soviet math

主双対内点法は一般に どう説明されているか？

S. Boyd and L. Vandenberghe (2004) p.621

Bibliography

The early history of the barrier method is described in detail by Fiacco and McCormick [FM90, §1.2]. The along with closely [LH66]; see also Interest declined equations of the c The barrier metho lin, and Wright [G time projective al out the 1980s remained on-line (and to a lesser extent, quadratic) programming, result ing in different variations of the basic interior-point methods, and improved worst-case complexity results (see Gonzaga [Gon92]). Primal-dual methods emerged as the algo- rithms of choice for practical implementations (see Mehrotra [Meh92], Lustig, Marsten, and Shanno [LMS94], Wright [Wri97]).

実用的なアルゴリズムとして登場した
主双対内点法については
Mehrotra(1992), Lustig, Marsten and
Shanno (1994), Wright (1997)をみよ.

主双対内点法は一般に どう説明されているか？

M.H. Wright (2004) p.50

4.4. New algorithms for old problems. Leading candidates for the most popular algorithms to emerge from the interior revolution belong to the *primal-dual* family. Although there is no precise, universally accepted definition of a primal-dual method, these methods are almost always based on applying Newton's method to nonlinear equations stated in terms of the original ("primal") problem variables, along with "dual" variables representing the Lagrange multipliers.

4.4.1. *Primal-dual methods for linear programming.* The optimal solution x of the barrier subproblem (22) for a standard-form LP satisfies the condition $c = A^T y + \mu X^{-1} \mathbf{1}$ for some m -vector y (see (24)). Defining the n -vector z as $\mu X^{-1} \mathbf{1}$, we may replace t

(29)

最も普及しているアルゴリズムは主双対法だが
万人に受け入れられる定義はない

主双対内点法は一般に どう説明されているか？

F. Potra and S.J. Wright (2000) p.282

In the first years after Karmarkar's initial paper, work in linear programming focused on algorithms that worked with the primal problem, but were more amenable to implementation than the original method or that had better complexity bounds. A particularly notable contribution from this period was Renegar's algorithm [21], which used upper bounds on the optimal objective value to form successively smaller subsets of the feasible set, each containing the solution, and used Newton's method to follow the analytic centers of these subsets to the primal optimum. A new era was inaugurated with Megiddo's paper [13], originally presented in 1987, which described a framework for primal-dual framework algorithms. The primal-dual viewpoint proved to be extremely productive. It

yielded new algorithms, complexity. In 1989 of most current [16] were dual primal log- lems, partic

内点法の新時代は、主双対の枠組みを示した
Megiddoの論文によってもたらされた。
さらに1989年にはMehrotraがLPに対する実用的な
アルゴリズムを提案し、1992年に論文としてまとめ
現代の多くのソフトウェアの基礎を与えている。

主双対内点法は一般に どう説明されているか？

S. Mehrotra (1992) p.576

The primal-dual algorithms have their roots in Megiddo [21]. These were further developed and analyzed by Kojima, Mizuno, and Yoshise [15] and Monteiro and Adler [27]. They showed that the central trajectory can be followed to the optimal solution in $O(\sqrt{n}L)$ iterations by taking “short steps.” Kojima, Mizuno, and Yoshise [16] showed that the primal-dual potential function [31], which is a variant of Kar-markar’s potential function [13], can also be reduced by a constant amount at each iteration and therefore, they developed a primal-dual large step potential reduction algorithm.

McShane, Monma, and Shanno [20] were the first to develop an implementation of this method. They found it to be a viable alternative to the then popular dual affine scaling method [1], [26] for solving large sparse problems. They also found that this method typically takes fewer iterations than the dual affine scaling method. However, it was found to be only competitive with the dual affine scaling method because of the additional computational overhead (e.g., maintaining primal and dual feasible solutions, adding constraints to the original problem) and maintained primal and dual feasible solutions of

...これからご紹介する内容とほぼ同じ

1984年の時代の共有

インターネット黎明期
 (10月JUNETの運用開始)
 パソコンはNEC PC-9800
 エディタは一太郎・WordStar
 (LaTeXは初版が出たころ)
 数式は基本的に手書き
 レジュメは青焼き・発表はOHP
 科研で海外へは行けない
 男女雇用機会均等法は翌年

<https://ja.wikipedia.org/wiki/PC-9800シリーズ>

PC-9800シリーズ



PC-9801UV11 (1988年)

種別	パーソナルコンピュータ
発売日	1982年10月 (39年前) (PC-9801)
販売終了日	2003年 ^[1]
出荷台数	1830万台 ^[2]
OS	CP/M-86, MS-DOS, OS/2, Windows
CPU	8086 5MHz (PC-9801)
メモリ	RAM 128KB (PC-9801)

1984年Karmarkar法

9

A New Polynomial-Time Algorithm for Linear Programming

N. Karmarkar

AT&T Bell Laboratories
Murray Hill, New Jersey 07974

0. Some Comments on the Significance of the Result

0.1 Worst-case Bounds on Linear Programming

The simplex algorithm for linear programming has been shown to require an exponential number of steps in the worst-case [1]. A polynomial-time algorithm for linear programming was published by Khachiyan in 1979 [2]. The complexity of this algorithm is $O(n^6 L^2)$ where n is the dimension of the problem and L is the number of bits in the input [3]. In this paper we present a new polynomial-time algorithm for linear programming whose time-complexity is $O(n^{3.5} L^2)$.

最初に入手した論文
コピーが繰り返されて
かなり読みにくい

1984年Karmarkar法

10

4月STOC '84

9月Gina Kolata氏によるScience誌記事

10月数理計画シンポジウムで刀根薫先生が解説

12月ごろ東工大経営工学科では論文のコピーが
早川研(化学工学)M1のN氏

→森研M1のD氏(FMSスケジューリング)

→森研B4の松井知己氏(プロジェクトネットワーク)

→森研B4の吉瀬(...特殊なVRPで面白くない)

刀根薫, 「Karmarkar法の新LP解法」

オペレーションズ リサーチ 30(1985) 215-220, 271-277

Karmarkar, N. "A new polynomial-time algorithm for linear programming." *Combinatorica* 4(1984), 373–395

標準形

minimize $C^T x$

subject to $Ax = 0$

$\sum x_i = 1$

$x \geq 0$

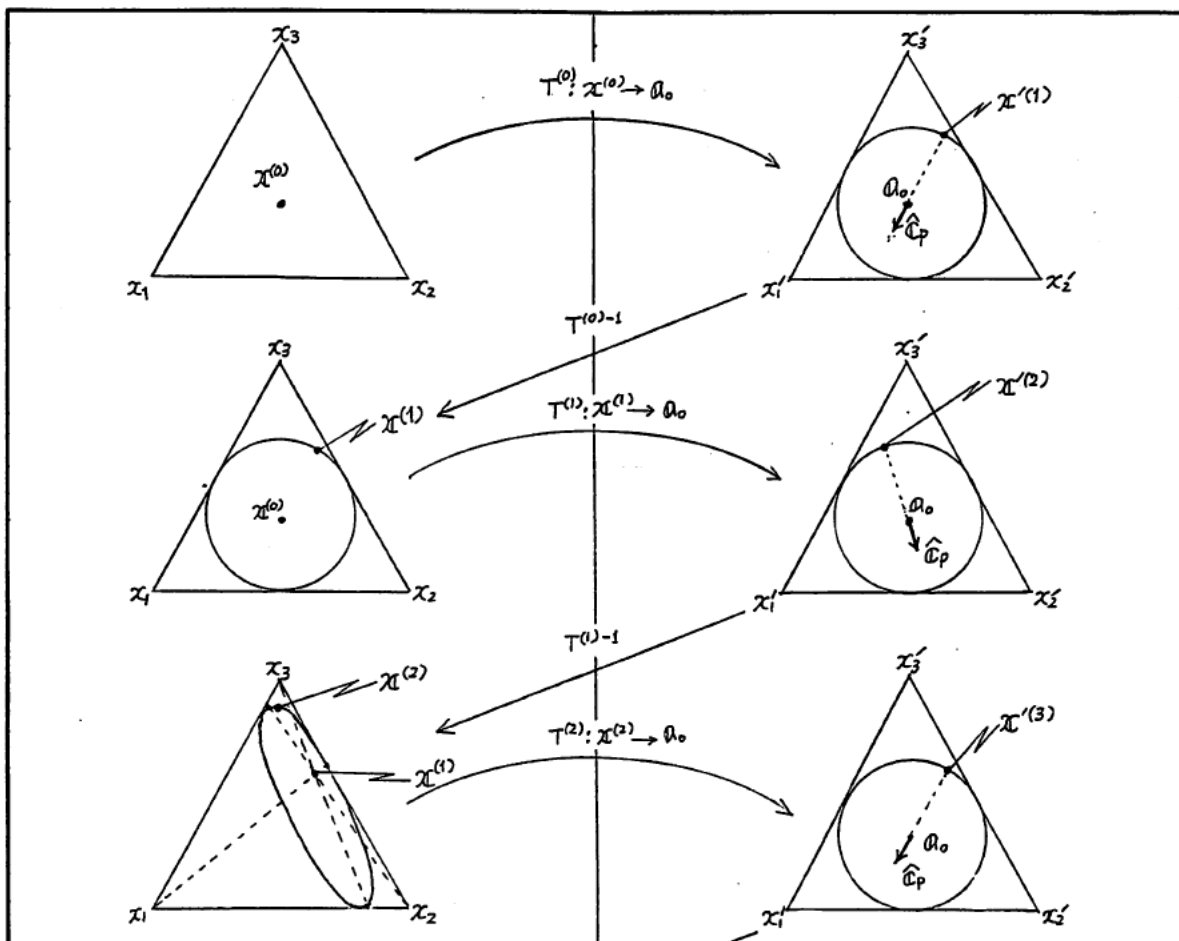
◎ 初期可能解 既知 $(\frac{1}{n}, \dots, \frac{1}{n})$

◎ 目的関数の最小値は 0

◎ 最適解が存在しないなら
もとの問題は infeasible
か有界でない解をもつ。

1985年5月M1輪講: K法射影變換

12



1985年5月M1輪講: K法ポテンシャル関数

射影変換前 $f(x) = \sum_j \ln \left[\frac{C^T x}{x_j} \right]$

射影変換後 $f'(x') = \sum_j \ln \left[\frac{(DC)^T x'}{x'_j} \right] - \sum_j \ln x'_j{}^{(k)}$

とする。

この function の性質

1. $f(x)$ を十分に減らす $\rightarrow C^T x$ は減少
2. $f(x) = f'(T(x))$

1985年5月M1輪講: K法仮定への対応

14

Step 0

一般的なLP問題を想定する。

$$\begin{array}{ll}\text{minimize} & c^T x \\ \text{subject to} & Ax \geq b \\ & x \geq 0\end{array}$$

- 初期可能解の存在
 - 目的関数の最小値
 - 最適解の存在
- は、未知。

Combinatorica論文では
主双対問題を考えて
最適値0としている

Step 1

Primal dual 問題を考える。

$$\begin{array}{l}Ax \geq b \\ A^T u \leq c \\ c^T x - b^T u = 0 \\ x \geq 0, u \geq 0\end{array}$$

◦ 双対定理より。

Step 0 が最適解をもつ。

左式を満たす x, u が存在する。

1985年5月M1輪講: K法仮定への対応

最適値0の仮定について

主問題と双対問題を同時に扱う方法は
一般に実用性に欠けると考えられており

STOC '84論文では

目的関数値の上界と下界を更新する方法を提案

参考: 刀根薫, 「Karmarkar法の新LP解法」

オペレーションズリサーチ30(1985) 215-220, 271-277

1985年8月SSOR@慶応義塾立科山荘

16

目次

講演

1. 20日 7:30-8:30 柳井 浩(慶応大) 1
「計算図表」
2. 22日 7:30-8:30 鈴木 久敏(東京工業大) 2
「訪問順序制約のある最短路問題」

一般発表

- 21(水) 9:30-10:15 山川 栄樹(京都大) 10
「非線形計画におけるペナルティ関数法とSQP法について」
- 10:20-11:05 吉瀬 章子(東京工業大) 16
「Karmarkarの新LP解法についての解説」
- 11:10-11:55 中山 明(筑波大) 22
「最小費用流問題に対する多項式時間の双対単体法」
- 1:00-1:45 永持 仁(京都大) 28
「ある種の平面向ネットワーク上の多品種流問題の解法について」
- 1:50-2:35 熊谷 敏(慶応大) 34
「循環型生産システムの設備配置計画問題」
一分枝限界法による解法
- 2:50-3:35 一森 哲男(大阪工業大) 40
「資源配分問題について」
- 3:40-4:25 田中 新也(大阪大) 46
「腐敗しやすい製品に関する在庫管理」
- 4:30-5:15 河野 宏和(慶応大) 52
「2工程フローショップ・スケジューリング問題における
総所要時間と工程間運搬回数との関係について」

- 22(木) 9:30-10:15 和光 純(東京工業大) 58
「非分割財の割当てゲームのコア」
- 10:20-11:05 横谷 哲也(東京理科大) 64
「共通一次試験の得点分布と大学合格可能性について」
- 11:10-11:55 名取 純夫(東京理科大) 70
「対比較データの一解析 — “誘引性について”」
- 1:00-1:45 中島 伊佐美(NTT武蔵野電通研) 76
「パケット網局間転送方式の性能評価」
- 1:50-2:35 池田 重吉(大阪大) 82
「ボーキングのあるM/G/1待ち行列と
状態に依存したサービス率のGI/M/S待ち行列」
- 2:50-3:35 大西 匡光(京都大) 87
「Markov決定過程における各種適応政策について」
- 3:40-4:25 植松 康祐(大阪大) 93
「The Branching Nonhomogeneous Poisson Process and
its Applications to a Replacement Model」
- 23(金) 9:30-10:15 巖 昌浩(東京工業大) 98
「FMSにおけるスケジューリング管理について」
- 10:20-11:05 松井 知己(東京工業大) 104
「資源配分を考慮したプロジェクト・ネットワーク問題」
- 11:10-11:55 浜田 良司(慶応大) 110
「構造が明確でない問題の解法について」
- 参加者名簿 116

1985年8月SSOR@慶応義塾立科山荘

17

東京工業大学 理学部

〒152 東京都目黒区大岡山2-12-1

森村 英典 (一)

小島 政和 (一)

岡田 章 (一)

和光 純 (学)

辻野 広司 (学)

野村 佳孝 (学)

小沢 利久 (学)

石塚 利之 (学)

田村 明久 (学)

杉原 明 (学)

鈴木 康介 (学)

丸屋 誠 (学)

新木 俊志 (学)

青木 淳一 (学)

東京工業大学 工学部

〒152 東京都目黒区大岡山2-12-1

鈴木 久敏 (一)

巖 昌浩 (学)

松井 知己 (学)

古瀬 章子 (学)

嶋谷 あゆみ (学)

西本 武志 (学)

柘植 誉 (学)

以後小島研と
小島先生、刀根先生、
(当時千葉工業大学に
おられた)水野先生との
ゼミに参加

海外から郵送されてくる
最新のテクニカルレポ
ートに触れさせて頂く

1985年6月アフィン変換法

18

Algorithmica (1986) 1: 395–407

極めて競争的な状況 参考: Kranichによるbbl
<https://www.netlib.org/bib/ipmbib.bib>

A Modification of 1984-1999の15年間で2446編の論文
Algorithm

Robert J. Vanderbei,¹ Marc S. Meketon,¹ and Barry A. Freedman¹

Some recent papers on Karmarkar's algorithm are [2], [3], [8], [9], and [10]. This algorithm has been independently proposed in [2] and [3]. No convergence proof was presented in [3]. There is a convergence proof in [2] that is substantially different from the one presented in [3].

双対問題に対するアフィン変換法はAdler, Karmarkar, Resende and Veiga 1986年5月

- [1] L. V. Atkinson and P. J. Harley, *An Introduction to Linear Programming*, Wiley, Reading, MA, 1983.
- [2] E. R. Barnes, A variation on Karmarkar's algorithm, Manuscript, IBM T. J. Watson Research Center, Yorktown Heights, NY, 1984.
- [3] T. M. Cavalier and A. L. Soyster, Some observations on the Karmarkar algorithm, ISME Working Paper 85-1, 1985.

An Implementation of Karmarkar's Algorithm for Linear Programming

Ilan Adler †
Narendra Karmarkar ‡
Mauricio G.C. Resende †
Geraldo Veiga †

May 1986

1985年6月アフィン変換法

19

さらに1967年, 74年Dikinのアルゴリズムと同じであることが明らかに



Select alternative format ▾

Publications results for "MR Number=(1097868)"

MR1097868 (92d:90046) Reviewed

[Vanderbei, R. J. \(1-BELL\); Lagarias, J. C. \(1-BELL\)](#)

I. I. Dikin's convergence result for the affine-scaling algorithm. *Mathematical developments arising from linear programming* (Brunswick, ME, 1988), 109–119,

[Contemp. Math.](#), **114**, *Amer. Math. Soc.*, Providence, RI, 1990.

[90C05](#)

アフィン変換法の決定版は土谷先生の論文

This paper is important for everybody who is interested in interior point methods. The best result in the area of affine scaling algorithms is a paper by T. Tsuchiya ["Global convergence of the affine scaling methods for degenerate linear programming problems", *Math. Program. Stud.*, to appear], where he proved the convergence of the affine scaling method without a nondegeneracy assumption. Unfortunately his proof allows only short steps.

{For the collection containing this paper see [MR1097861](#).}

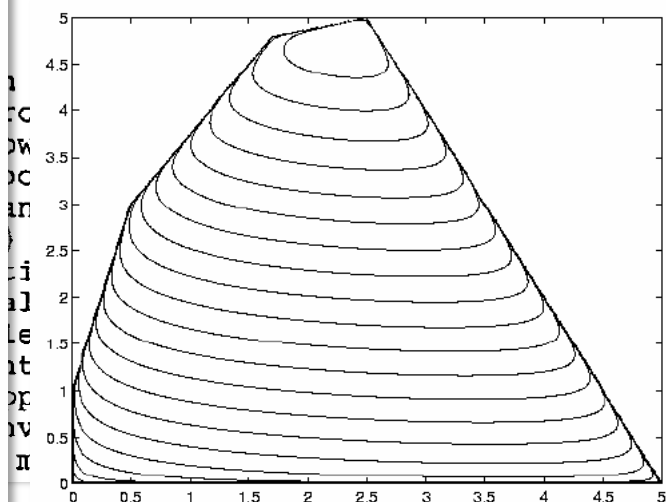
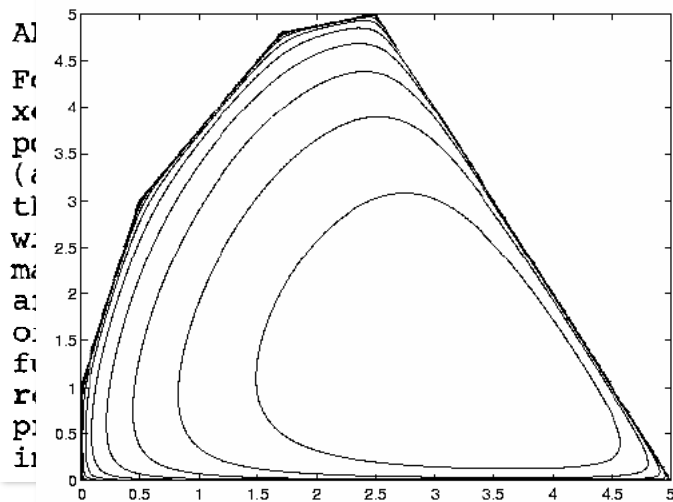
Reviewed by [Tamás Terlaky](#)

Karmarkar法と解析的中心との関係

AN "ANALYTICAL CENTRE" FOR POLYHEDRONS AND NEW CLASSES OF GLOBAL
ALGORITHMS FOR LINEAR (SMOOTH, CONVEX) PROGRAMMING

Gy. SONNEVEND

Dept. of Numerical Analysis, Inst. of Mathematics
Eötvös University, 1088. Budapest, Muzeum krt. 6-8.



1985年11月数理計画シンポジウム

@学習院大学

21

伊理先生・今井先生：乗数的罰金関数法

2 — 4

刀根先生：内点法と単体法のハイブリッド法

4 — 4

小島先生：改良Karmarkar法

4 — 5

Karmarkar法の改良について

小島 政和 東京工業大学

Notes on Improvements of Karmarkar's Algorithm

Masakazu Kojima, Tokyo Institute of Technology

Abstract:
programming
algorithm an
projection
system in
search direc
point in the
as a basic
The proposed
jected manif
under the sa

Abstract This note presents several fundamental ideas which are useful to improve the computational efficiency of Karmarkar's new algorithm for solving linear programs. They include

- (a) a potential function defined on $\mathbb{R}^n_+$ (the nonnegative orthant of the n -dimensional Euclidean space),
- (b) minimization of the potential function using a projective transformation from $\mathbb{R}^n_+$ onto the n -dimension simplex,
- (c) a formula for updating lower bounds of the objective function by Todd-Burrell,
- (d) a numerical test to determine basic variables of optimum solutions and a reduction of the size of the problem,
- (e) an efficient formulation of phase 1.

1986年4月今井先生による 乗数罰金関数法の改良

Extensions of the Multiplicative Penalty Function Method
for Linear Programming

Hiroshi IMAI

Department of Computer Science and Communication Engineering
Faculty of Engineering, Kyushu University, Fukuoka 812, Japan

Abstract

We shall extend Iri's multiplicative penalty function method for linear programming [4] so that it can handle the problem of unknown optimum value, without solving both primal and dual programmes simultaneously, and generate convergent dual solutions. We also give a sufficient condition for a problem which can be checked in the extended method.

主問題と双対問題を同時に解くことなく
最適値が未知の問題を扱うことが可能

1986年6月14日 Karmarkar 東工大訪問

刀根先生, 小島先生とゼミのあと談話室でお茶を一緒に
刀根薫「随筆・LP メリーゴーラウンド」オペレーションズ・
リサーチ32(1), 19-23 (1987)

日本にゆくので東京で会いたいという電話が小島君宛に入ってきた。京都での日米シンポジウムに出席した後上京するとのこと。大歓迎である。カーマーカーとは初対面であったが、射影法の *implementation* の細部にわたって3人で検討することができた。これは実に有益な機会であった(1986年6月14日)。その折のテーマは次のようなものであった。

1. 下界値の改訂法, 特に2次元ラインサーチについて
2. 過疎行列の基底のLU分解とその更新について
3. CG法の停止規則について
4. 射影法が強相補性の成立するユニークな解に収束することについて
5. 射影法の軌跡を微分方程式で追跡する方法をめぐって



coop 鈴カステラ

<https://goods.jccu.coop/lineup/4902220401468.html>



解析的中心(対数障壁関数) + Newton法 → 多項式収束性

Mathematical Programming 40 (1988) 59–93
North-Holland

Renegar (2001)

59

A POLYNOMIAL-TIME ALGORITHM, NEWTON'S METHOD, FOR LINEAR

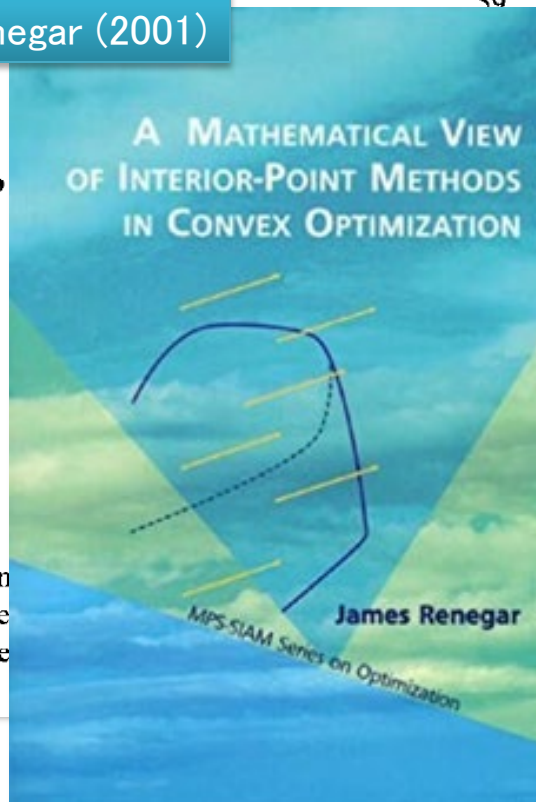
James RENEGAR

*School of Operations Research and Industrial Engineering,
USA*

Received 4 September 1986

Revised manuscript received 15 June 1987

A new interior method for linear programming is presented and it is proven. The proof is substantially different from those for Karmarkar's algorithm. Also, the algorithm is conceived as a polynomial-time algorithm.



1986年10月射影変換に基づく山下法 25

Hiroshi Yamashita “A Polynomially and Quadratically Convergent Method for Linear Programming”
Technical Report, Mathematical System Inc., Tokyo, Japan.

上記のアルゴリズムにおいて

$$F(x_k, c_{0,k}) \leq (2/e)^k F(x_0, c_{0,0})$$

を証明することができます。これより多項式オーダーの収束が導かれる。

[9]に示されているようにNewton法のベクトル d_N も d_1 と d_2 の1次結合で

$$d_N = \theta_0 d_1 + d_2$$

$$\theta_0 = \frac{1}{1 - g^T (g)}$$

$$\theta_1 = \frac{(c^T x - c_0)}{(c^T x - c_0)^2 + c^T d_1} \cdot \frac{1}{m+1}$$

$$g = \nabla F/F$$

と表すことができます。Newton法は適当な条件の下で局所的に2次収束することが

上の事実により多項式オーダーで収束し、かつ局所的に2次収束性を示すアルゴリズムとして

(i) d_N, d_1 の2方向に直線探索を行い、 F のより小さい値を与える点を次の点 x_+ とする;

(ii) x_+ を頂点のある2次元面上で F を最小化し、その点を x_+ とする。

射影変換で得られる探索方向は
アフィン探索方向+中心化方向

関数近似を用いる方法が考えられる。いま

$$f = \ln F = (m+1) \ln(c^T x - c_0) - \sum_{i=1}^m \ln(a_i^T x - b_i)$$

とおくと F の最小点は f の最小点であり

$$d(a) = \frac{\partial f(x+ad)}{\partial a}$$

画像は山下浩, 荒川貴道「多項式オーダーと2次の収束性をもつ線形計画問題の内点法とそのimplementation ーdenseな場合ー」
1987年2月「線形計画問題の新解法」の原稿

Technical Report, Mathematical System Inc.は公開されていない?

1986年11月25日

小島先生とのLP新解法ゼミ

M2の吉瀬が考えていた「なんちゃって主双対内点法」

86.11.25

P 1

A Polynomial-Time Algorithm for Linear Programming

A Primal-Dual Interior Point Algorithm

1. Introduction

一般の線形計画問題

minimize $c^T x$

1986年11月25日

小島先生とのLP新解法ゼミ

M2の吉瀬が考えていた「なんちゃって主双対内点法」

Potential function とし
$$f(x, w) \triangleq (2n+1) \ln x^T w - \sum_{j=1}^m \ln x_j - \sum_{j=1}^n \ln w_j$$

を導入する.

このPotential function が. Step 1 or Step 2. or Step 3 で. ある定数 δ ずつ減少することを示す.

このPotential function は 射影変換 T^P, T^D, T^{PD} 下で不変であるという特徴をもつ.

1986年11月25日

小島先生とのLP新解法ゼミ

M2の吉瀬が考えていた「なんちゃって主双対内点法」

$$w^l x^k = x^k w^l = \mu, \quad x^{kT} w^l = e_n^T \mu \quad \text{としよう}$$

小島先生によるコメント1

「この間の数理計画シンポジウムで
Megiddoが似たような話してたよね」

$$\begin{bmatrix} e_n^T & e_n^T & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \bar{x} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 \end{bmatrix}, \bar{x}, \bar{w}, \bar{\varepsilon} \geq 0$$

1986年11月6, 7日

第7回数理計画シンポジウム

@名古屋国際センター

特別講演1-1 Nimrod Megiddo

“Pathway to the Optimal Set in Linear Programming”

PROGRAM

THURSDAY, NOVEMBER 6, 10:00-12:00 A.M.

Opening Address

Masao IRI (General Chairman)

SESSION 1: SPECIAL LECTURE

- | | | |
|-----|--|----|
| 1-1 | Pathways to the Optimal Set in Linear Programming | 1 |
| | Nimrod MEGIDDO (Almaden Research Center, IBM) | |
| 1-2 | A Class of Algorithm for Sequential and Parallel Solution
of Algebraic Linear and Nonlinear Systems | 37 |
| | Emilio SPEDICATO (University of Bergamo, Italy) | |

1986年11月6, 7日

30

第7回数理計画シンポジウム: Megiddoの講演

$$v_j x_j = u_i y_i = \mu.$$

主双対解析的中心
の特徴づけ

Thus,

$$b^T y - c^T x = (m + n)\mu$$

and

[b

小島先生のコメント2

「これNewton法で追いかけたら
どうなるだろうね」

Consider a point (x', y') with $x' = x^o - \delta \dot{x}$ and $y' = y^o - \delta \dot{y}$, w
solution of the latter system of equations at $x = x^o$, $y = y^o$ and
number. Obviously, (x', y') lies on the tangent to the curve at x^o and y . It is easy to verify
that

解析的中心におけ
る接線方向の性質

$$b^T y' - c^T x' = (1 - \delta)(b^T y - c^T x).$$

1987年2月23, 24日

「線形計画法の新解法」: 主双対内点法

目次

1. An Implementation of a Revised Karmarkar Method --An Interim Report-- 埼玉大	刀根 薫	1
2. 多項式オーダーの主双対内点法 $O(nL)$反復アルゴリズム	小島 政和 水野 真治 吉瀬 章子	1 3
3. シンプレックス法は何故速いか 日本ユニバック	前田 英次郎	2 5
4. 単体法（組合せ的算法）の平均的振舞について 東工大 工	今野 浩 久野 誉人	3 6
5. 非線形最小費用流問題に対する内点法 京大 工	福島 雅夫 新井 直子 茨木 俊秀	5 2

1987年2月23, 24日

「線形計画法の新解法」: 主双対内点法

6. QP問題に対するYe-Tseの解法について	6 6
東理大 理	高橋 悟
7. 線形計画問題の強多項式解法について	7 4
筑波大 社工	藤重 悟
8. 多項式オーダーと2次の収束性をもつ線形計画問題 とそのimplementationについて—denseな場合	7 9
数理システム	山下 浩 荒川 貴道
9. 平面探索を用いた降下法について	8 7
東大 工	笹川 卓
10. 伊理—今井法, 山下法およびAdler-Karmarkar法の 解近傍での振舞について	9 9
統数研	土谷 隆 田辺 國士
11. Complementarity-Enforcing Centered Newton Method for Mathematical Programming	11 8
	田辺 國士

Centered Newton Method

Progress in Mathematical Programming @Asilomar Conference Center

The starting point of this volume was a conference entitled "Progress in Mathematical Programming," held at the Asilomar Conference Center in Pacific Grove, California, March 1–4, 1987. The main topic of the conference was developments in the theory and practice of linear programming since Karmarkar's algorithm. There were thirty presentations and approximately fifty people attended. Presentations included new algorithms, new analyses of algorithms, reports on computational experience, and some other topics related to the practice of mathematical programming.

Interestingly, most of the progress reported at the conference was on the theoretical side. Several new polynomial algorithms for linear programming were presented (Barnes-Chopra-Jensen, Goldfarb-Mehrotra, Gonzaga, Kojima-Mizuno-Yoshise, Renegar, Todd, Vaidya, and Ye). Other algorithms presented were by Betke-Gritzmann, Blum, Gill-Murray-Saunders-Wright, Nazareth, Vial, and Zikan-Cottle. Efforts in the theoretical analysis of algorithms were also reported (Anstreicher, Bayer-Lagarias, Imai, Lagarias, Megiddo-Shub, Lagarias, Smale, and Vanderbei). Computational experiences were reported by Lustig, Tomlin, Todd, Tone, Ye, and Zikan-Cottle. Of

1987年3月1-4日

34

Progress in Mathematical Programming

Foreword	v
Contributors	ix

1	An Algorithm for Solving Linear Programming Programs in $O(n^3L)$ Operations <i>Clovis C. Gonzaga</i>	
2	A Primal-Dual Interior Point Algorithm for Linear Programming <i>Masakazu Kojima, Shinji Mizuno, and Akiko Yoshise</i>	29
3	An Extension of Karmarkar's Algorithm and the Trust Region Method for Quadratic Programming <i>Yinyu Ye</i>	49
4	Approximate Projections in a Projective Method for the Linear Feasibility Problem <i>Jean-Philippe Vial</i>	65

$O(nL)$ 反復アルゴリズム

1987年3月1-4日

Progress in Mathematical Programming

5	A Locally Well-Behaved Potential Function and a Simple Newton-Type Method for Finding the Center of a Polytype <i>Pravin M. Vaidya</i>	79
6	A Note on Comparing Simplex and Interior Methods for Linear Programming <i>J. A. Tomlin</i>	91
7	Pricing Criteria in Linear Programming <i>J. L. Nazareth</i>	105
8	Pathways to the Optimal Set in Linear Programming <i>Nimrod Megiddo</i>	131

出版されて以降はこの論文集が参照されている

1987年3月吉瀬の修論

3 章	従来の内点法が用いる探索方向の性質	 15
3. 1	対象とする問題	 15
3. 2	改訂 Karmarkar 法の探索方向	 16
3. 3	乗法的罰金関数法の探索方向	 18
3. 4	アフィン変換による内点法の探索方向	 19
3. 5	Renegar の内点法の探索方向	 20
3. 6	山下による内点法の探索方向	 21
3. 7	各種内点法が用いる探索方向の比較	 23

アフィン探索方向＋中心化方向の性質

5 章	内点法における Analytic Center の性質	 54
5. 1	本章での Analytic Center の定義	 54
5. 2	Analytic Center の持つ双対性	 59
5. 3	Analytic Center の軌跡	 64
5. 4	多項式オーダーのアルゴリズムの可能性	 69

1987年3月吉瀬の修論

アフィン探索方向(β) + 中心化方向(γ)の比率 γ / β

γ / β

直線探索

・改訂 Karmarkar 法

$$\frac{c^T x^k - e^T P_{Ax}(X_c)}{(n+1) - \|P_{Ax} e\|^2}$$

X

・乗法的罰金関数法

$$\frac{\frac{(c^T x^k)^2}{n+1} - \|P_{Ax}(X_c)\|^2}{c^T x^k - e^T P_{Ax}(X_c)}$$

○

・アフィン変換による
内点法

○

改訂 Karmarkar 法と山下法が同じ

・Renegarによる内点法

$$\frac{\frac{\lambda^2}{\lambda} + \|P_{Ax}(X_c)\|^2}{e^T P_{Ax}(X_c) - \lambda}$$

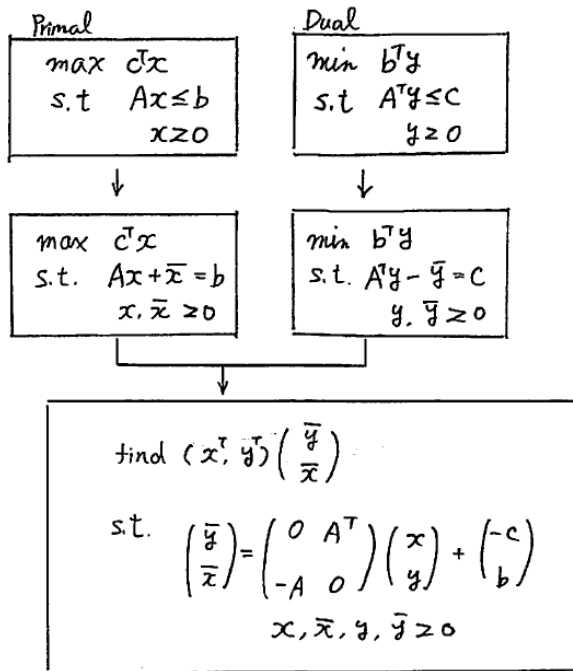
○

・山下による内点法

$$\frac{c^T x^k - e^T P_{Ax}(X_c)}{(n+1) - \|P_{Ax} e\|^2}$$

○

1987年6月4日D1吉瀬のゼミ



$(n+m)$ 次元のLCP

$$\begin{aligned} A &\in \mathbb{R}^{m \times n}, \quad x \in \mathbb{R}^n \\ b &\in \mathbb{R}^m, \quad y \in \mathbb{R}^m \\ c &\in \mathbb{R}^n \end{aligned}$$

$$\bar{x} \in \mathbb{R}^m, \quad \bar{y} \in \mathbb{R}^n$$

$$b^T y - c^T x = (x^T, y^T) \begin{pmatrix} \bar{y} \\ \bar{x} \end{pmatrix}$$

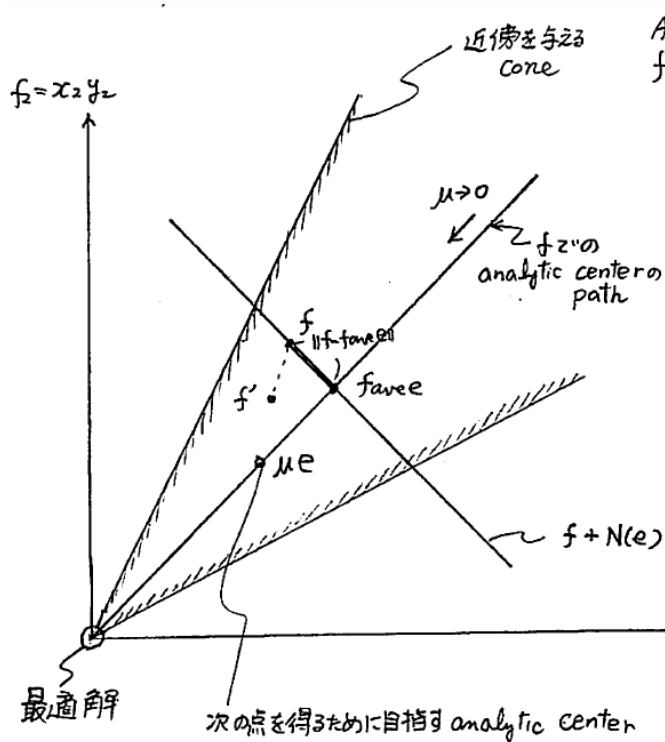
$$\forall x \in \mathbb{R}^n, y \in \mathbb{R}^m$$

$$(x^T, y^T) \begin{pmatrix} 0 & A^T \\ A & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} = 0$$

相補性問題

IMAGINE THE FUTURE.

1987年6月4日D1吉瀬のゼミ



$$\|f - f_{ave}\| \leq \beta \|f_{ave}\|$$

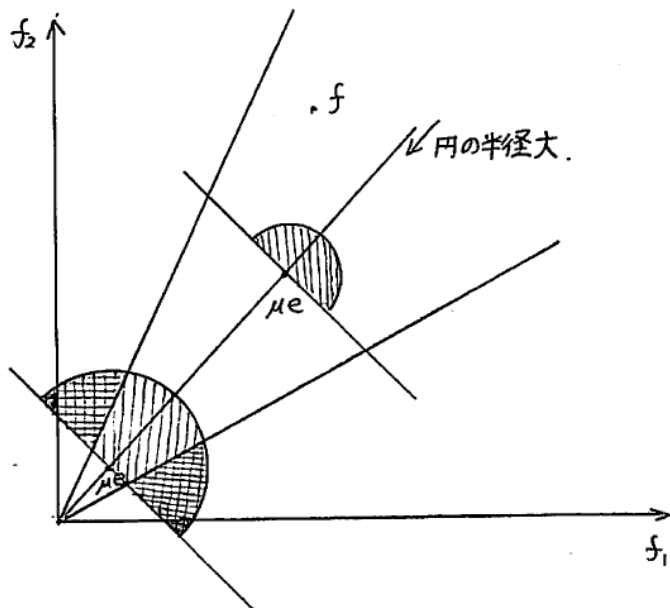
$$f = \begin{pmatrix} f_1 \\ \vdots \\ f_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} x_1, y_1 \\ \vdots \\ x_n, y_n \end{pmatrix}, \quad f_{ave} = \frac{1}{n} \sum f_i$$

$$\beta \in (0, 1); \text{ given constant}$$

Find $(x, y) \geq (0, 0)$
 s. t. $y = Mx + q$
 $f = XYe = 0$

Newton方程式を解きながら、この cone の内部に最適解に収束する点列を生成して行く。

1987年6月4日D1吉瀬のゼミ



μ を欲ばって小さくすると.

$\left\{ \begin{array}{l} \text{cone を出たり} \\ \text{infeasible になる} \end{array} \right.$

• この円の半径 $\|v\|$ は $\|v\| \leq \frac{1}{2} \|u\|^2$

• cone の断面の半径 $\beta\mu$



$\beta\mu \gg \frac{1}{2} \|u\|^2$ 2 あればよい.

元の世界との関係は？ → ホモトピー法の妥当性

Kojima, Mizuno and Noma (1989)
Kojima, Megiddo and Noma (1991)

1987年7月 $O(\sqrt{n}L)$ 反復アルゴリズムを 相補性問題に拡張して Math. Program. に投稿

Kojima, M., Mizuno, S., & Yoshise, A. (1989). A polynomial-time algorithm for a class of linear complementarity problems. Mathematical programming, 44(1), 1-26. Received Jul. 27, 1987

Monteiro, R. D., & Adler, I. (1989). Interior path following primal-dual algorithms. Part I: Linear programming. Mathematical programming, 44(1), 27-41. Received Aug. 3, 1987

Monteiro, R. D., & Adler, I. (1989). Interior path following primal-dual algorithms. Part II: Convex quadratic programming. Mathematical Programming, 44(1), 43-66. Received Sep. 21, 1987

1988年8月4日ISMP東京 学生スタッフ(D2)

はじめて国際会議で発表, Sonnevendと「だっこ紐」を探しに大丸へ
金子郁容先生, 室田一雄先生, 山本芳嗣先生の下でBanquet担当
「椿山荘事件」を目撃

予算委員長の鈴木久敏先生に頼み込んでISMP法被を頂く
Megiddoから米国IBMへの渡航のお誘い

ICCOPT2016 Banquet



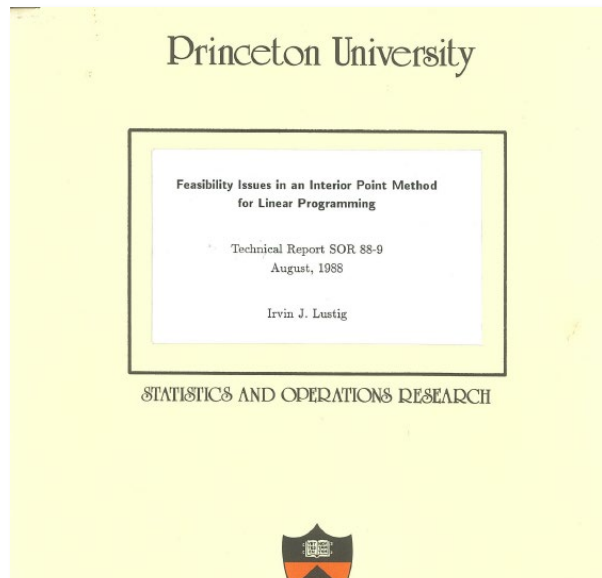
1989年7-9月IBM Summer Student (D3)

Irvin Lustigとのゼミ

LPに対する内点法ソルバーOB1
前身の計算機実験結果について
ステップサイズを0.99程度に取る
と高速だが大域的収束性が証明
できないか？

写真は Lustig, I. J. (1990).

Feasibility issues in a primal-dual
interior-point method for linear
programming. *Mathematical Programming*, 49
のテクニカルレオ



数理計画シンポジウム論文集を引用

26

Feasibility Issues in an Interior Point Method for Linear Programming

Megiddo, N. (1986). Pathways to the optimal set in linear programming, *Proceedings of the Sixth Mathematical Programming Symposium of Japan, Nagoya, Japan*, 1-35.



「主双対内点法が実用的」という初めての情報

TURE.

Akiko Yoshise

D.Eng. 1990



Tokyo Institute of Technology



In 1989, we

- ◆ had research meeting in front of laundry machines
- ◆ crossed all bridges on San Francisco Bay and
- ◆ walked all trails in Yosemite National Park...

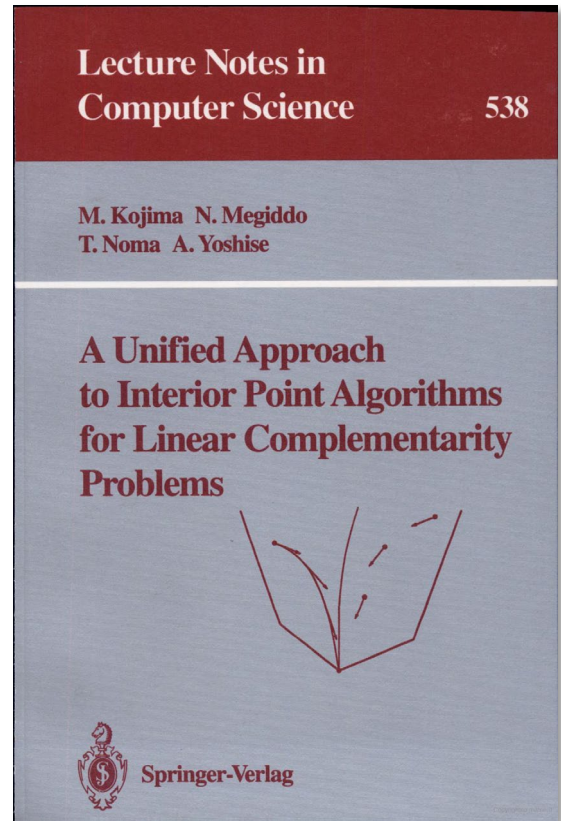
2007年小島先生還暦記念集会でのスライド

1990年12月LNCS原稿完成(筑波大準研究員)⁴⁵

1988年以降はLaTeXで作成

要約版は1990年7月に投稿

Kojima, M., Megiddo, N., Noma, T., & Yoshise, A. (1991). A unified approach to interior point algorithms for linear complementarity problems: A summary. *Operations Research Letters*, 10(5), 247-254.



1990年8月

Marsten, Subramanian, Saltzman, Lustig & Shannoによる Interface記事

informs PubsOnLine

Akiko Yoshise | Shibboleth | Help

JOURNALS ▾ MAGAZINES ▾ PUBLICATIONS ▾ PRICING & SUBSCRIPTIONS

Search PubsOnLine Advanced Search

JOURNAL HOME ARTICLES IN ADVANCE CURRENT ISSUE ARCHIVES ▾ ABOUT ▾

SUBMIT SUBSCRIBE

Search this Journal

6 Full Access

Home > Interfaces > Vol. 20, No. 4 >

View PDF

Interior Point Methods for Linear Programming: Just Call Newton, Lagrange, and Fiacco and McCormick!

Figures References Related Information



Volume 20,
Issue 4

7-August 1990
Pages 1-185

Tools

Go to Section

線形計画問題に対する内点法は
Newton, Lagrange, and Fiacco and McCormick
と呼ぼう！

INFORMSでのShannoのインタビュー

<https://www.informs.org/Explore/History-of-O.R.-Excellence/Biographical-Profiles/Shanno-David>

1992年INFORMS Computing Society Prize

<https://www.informs.org/Recognizing-Excellence/Community-Prizes/INFORMS-Computing-Society/INFORMS-Computing-Society-Prize>

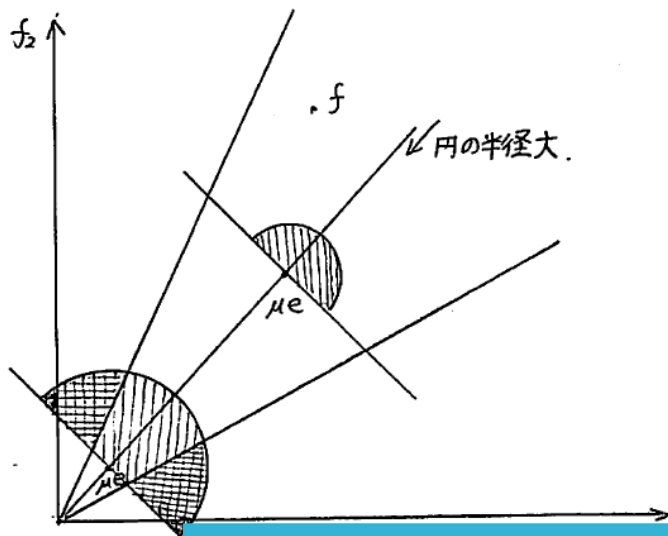
1992

FIRST PLACE

- **Irvin Lustig**, Princeton Consultants
- **Roy Marsten**, Emcien Corporation
- **David Shanno**, Rutgers University
- **Masakazu Kojima**, Tokyo Institute of Technology, Dept. of Mathematics & Computer Science
- **Nimrod Megiddo**, IBM
- **Toshihito Noma**, Tokyo Institute of Technology, Dept. of Information Sciences
- **Akiko Yoshise**, University of Tsukuba, Graduate School of Systems and Information Engineering

さらに同年水野先生と一緒に
INFORMS Frederick W. Lanchester Prize 拝受

1987年6月4日D1吉瀬のゼミ(再掲)



μ を欲ばって小さくすると.

$\left\{ \begin{array}{l} \text{cone を出たり} \\ \text{infeasible になる} \end{array} \right.$

• この円の半径 $\|v\|$ は $\|v\| \leq \frac{1}{2} \|u\|^2$

• cone の断面の半径 $\beta\mu$



元の世界との関係は？→ホモトピー法の妥当性

Meggido (1989)

Kojima, Megiddo and Noma (1991)