

半正定値行列補完における双対性と そのSDPへの応用

東京工業大学 情報理工学研究科
数理・計算科学専攻

小島政和

「計算と最適化の新展開」研究部会 (SCOPE)

中央大学 後楽園キャンパス

2009年3月21日

- Kim,Koj,Mevissen,Yamashita Jan.09 — 理論
- Fukuda,Nakata,Fujisawa,Kojima,Murota '01, '03 の拡張
- Fujisawa,Kim,Koj,Okamoto,Yamashita Feb.09 — Software

目次

1. 半正定値計画問題
2. 半正定値補完
3. domain-space sparsity
4. 半正定値補完における双対性と range-space sparsity
5. correlative sparsity
6. 計算実験結果
7. おわりに

目次

1. 半正定値計画問題
2. 半正定値補完
3. domain-space sparsity
4. 半正定値補完における双対性と range-space sparsity
5. correlative sparsity
6. 計算実験結果
7. おわりに

半正定値計画問題 (SDP) は線形計画 (LP) の拡張

$$\begin{aligned} \text{LP: minimize } & -X_{11} - 2X_{12} - 5X_{22} \\ \text{subject to } & 2X_{11} + 3X_{12} + X_{22} = 7, \quad X_{11} + X_{12} \geq 1, \\ & X_{11} \geq 0, \quad X_{12} \geq 0, \quad X_{22} \geq 0. \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{SDP: minimize } & -X_{11} - 2X_{12} - 5X_{22} \\ \text{subject to } & 2X_{11} + 3X_{12} + X_{22} = 7, \quad X_{11} + X_{12} \geq 1, \\ & X_{11} \geq 0, \quad X_{12} \geq 0, \quad X_{22} \geq 0, \\ & \begin{pmatrix} X_{11} & X_{12} \\ X_{12} & X_{22} \end{pmatrix} \succeq O \text{ (半正定値).} \end{aligned}$$

- 共通：実変数 X_{11}, X_{12}, X_{22} に関する線形目的関数
- 共通：実変数 X_{11}, X_{12}, X_{22} に関する線形等式・不等式条件
- 違い：**SDP**：半正定値条件
- 共通：許容領域は凸. 違い：多面体 VS 凸集合
- 共通：主双対内点法

半正定値計画問題 (SDP) は線形計画 (LP) の拡張

$$\begin{aligned} \text{LP: minimize } & -X_{11} - 2X_{12} - 5X_{22} \\ \text{subject to } & 2X_{11} + 3X_{12} + X_{22} = 7, \quad X_{11} + X_{12} \geq 1, \\ & X_{11} \geq 0, \quad X_{12} \geq 0, \quad X_{22} \geq 0. \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{SDP: minimize } & -X_{11} - 2X_{12} - 5X_{22} \\ \text{subject to } & 2X_{11} + 3X_{12} + X_{22} = 7, \quad X_{11} + X_{12} \geq 1, \\ & X_{11} \geq 0, \quad X_{12} \geq 0, \quad X_{22} \geq 0, \\ & \begin{pmatrix} X_{11} & X_{12} \\ X_{12} & X_{22} \end{pmatrix} \succeq O \text{ (半正定値).} \end{aligned}$$

半正定値計画問題 (SDP) は線形計画 (LP) の拡張

$$\begin{aligned} \text{LP: } & \text{minimize} && -X_{11} - 2X_{12} - 5X_{22} \\ & \text{subject to} && 2X_{11} + 3X_{12} + X_{22} = 7, \quad X_{11} + X_{12} \geq 1, \\ & && X_{11} \geq 0, \quad X_{12} \geq 0, \quad X_{22} \geq 0. \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{SDP: } & \text{minimize} && -X_{11} - 2X_{12} - 5X_{22} \\ & \text{subject to} && 2X_{11} + 3X_{12} + X_{22} = 7, \quad X_{11} + X_{12} \geq 1, \\ & && X_{11} \geq 0, \quad X_{12} \geq 0, \quad X_{22} \geq 0, \\ & && \begin{pmatrix} X_{11} & X_{12} \\ X_{12} & X_{22} \end{pmatrix} \succeq O \text{ (半正定値).} \end{aligned}$$

$n \times n$ 実対称行列 A : 半正定値

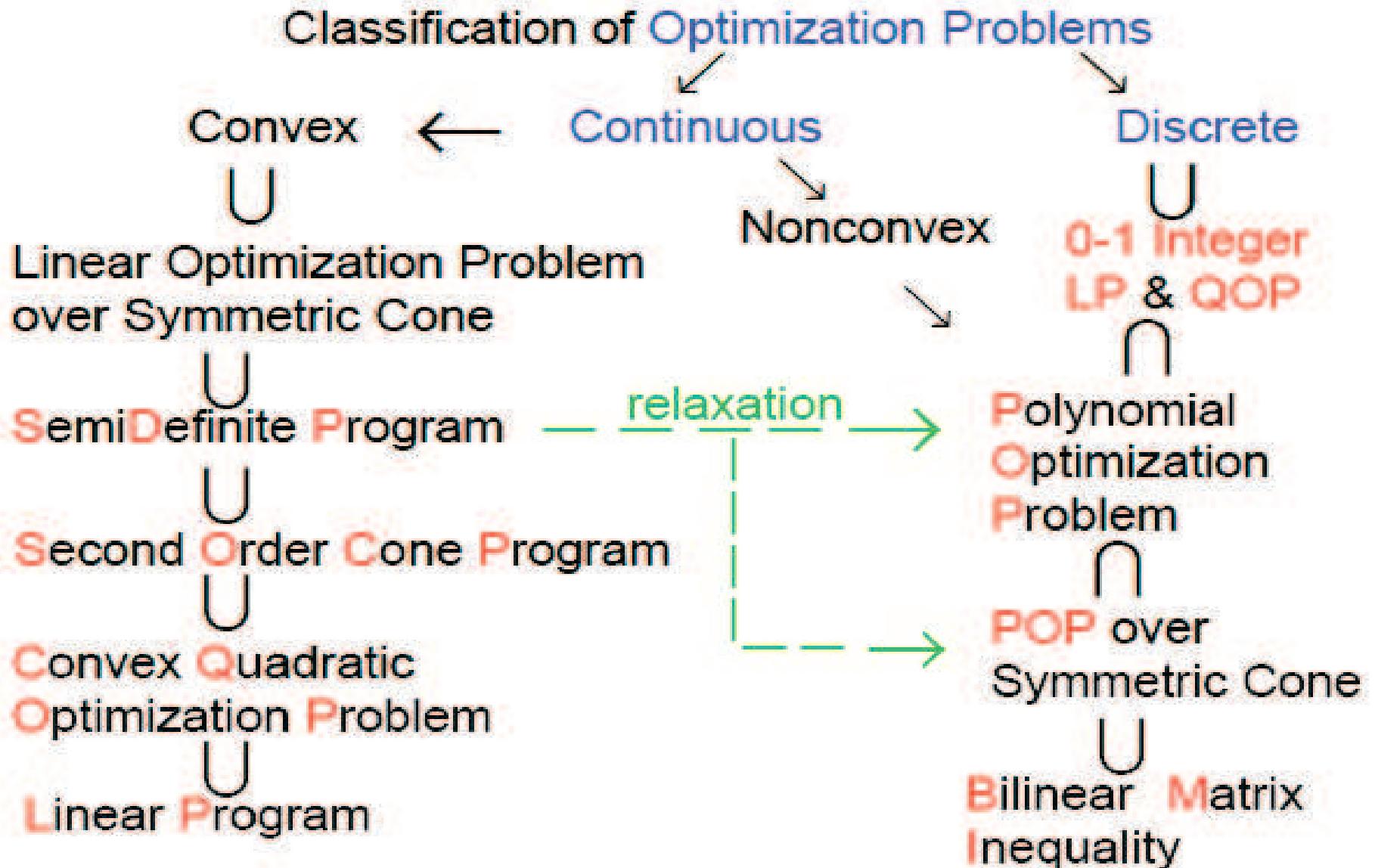
$\Leftrightarrow A$ の固有値がすべて非負, または,

2 次形式 $\mathbf{u}^T A \mathbf{u} \geq 0$ for $\forall \mathbf{u} \in \mathbb{R}^n$

例 : 分散共分散行列

半正定値計画問題の応用例

- システムと制御 — 線形行列不等式
- Robust Optimization
- 機械学習
- 金融工学
- 建造物の構造安定性解析
- 量子化学
- 量子計算
- モーメント問題, モーメント行列 (応用確率論)
- 半正定値計画緩和
 - グラフの最大カット問題, 最大クリーク問題
 - Sensor Network Localization Problem
 - 多項式最適化問題
- ...



等式標準形 SDP とその双対問題

主問題 $\min A_0 \bullet X$
 sub.to $A_p \bullet X = b_p (1 \leq p \leq m), \mathbb{S}^n \ni X \succeq O.$

\mathbb{S}^n : $n \times n$ 対称行列からなる線形空間,

$A_p \in \mathbb{S}^n$: データ, $n \times n$ 対称行列 ($0 \leq p \leq m$),

$b_p \in \mathbb{R}$: データ, 実数 ($1 \leq p \leq m$),

$X \in \mathbb{S}^n$: $n \times n$ 変数, 対称行列;

$$X = (X_{ij}) = \begin{pmatrix} X_{11} & X_{12} & \dots & X_{1n} \\ X_{21} & X_{22} & \dots & X_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ X_{n1} & X_{n2} & \dots & X_{nn} \end{pmatrix} \in \mathbb{S}^n,$$

$$A_p \bullet X = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n [A_p]_{ij} X_{ij} \text{ (内積)}$$

双対問題 $\max b^T y$
 sub.to $A_0 - \sum_{p=1}^m A_p y_p \succeq O.$

3種類の疎性：簡単な例題

$A_0 : n \times n$ 3重対角

$$\min \sum_{i=1}^{n-1} (A_{ii}^0 X_{ii} + A_{i,i+1}^0 X_{i,i+1} + A_{i+1,i}^0 X_{i+1,i}) + A_{nn}^0 X_{nn} \quad - (1)$$

sub. to (行列不等式, 対角+縁付き)

$$M(\mathbf{X}) = \begin{pmatrix} 1 - X_{11} & 0 & \dots & X_{12} \\ 0 & 1 - X_{22} & \dots & X_{23} \\ \dots & \dots & \ddots & \dots \\ X_{21} & X_{32} & \dots & 1 - X_{nn} \end{pmatrix} \succeq O \quad - (2)$$

$$\mathbf{X} = \begin{pmatrix} X_{11} & X_{12} & \dots & X_{1n} \\ X_{21} & X_{22} & \dots & X_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ X_{n1} & X_{n2} & \dots & X_{nn} \end{pmatrix} \succeq O \text{ (半正定値条件)}$$

- domain-space sparsity — (1), (2) で使われている変数 X_{ij} ?
- range-space sparsity — (2) は対角+縁付き
- (隠れた) 相関疎性 — (2) では各 X_{ij} はたかだか 1 回出現

3種類の疎性：簡単な例題

↓ 疎性を活用した変換を適用

$$\min \sum_{i=1}^{n-1} (A_{ii}^0 X_{ii} + 2A_{i,i+1}^0 X_{i,i+1}) + A_{nn}^0 X_{nn} \quad \text{sub.to}$$

$$\left\{ \begin{array}{cc} 1 & 0 \\ 0 & 0 \\ 1 & 0 \\ 0 & 0 \\ 1 & 0 \\ 0 & 1 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{array} \right\} - \left\{ \begin{array}{cc} X_{11} & -X_{12} \\ -X_{12} & -z_1 \\ X_{ii} & -X_{i,i+1} \\ -X_{i,i+1} & z_{i-1} - z_i \\ X_{n-1,n-1} & -X_{n-1,n} \\ -X_{n-1,n} & X_{n,n} + z_{n-2} \\ -X_{ii} & -X_{i,i+1} \\ -X_{i,i+1} & -X_{i+1,i+1} \end{array} \right\} \succeq O,$$

$$\left\{ \begin{array}{cc} 1 & 0 \\ 0 & 0 \\ 1 & 0 \\ 0 & 0 \\ 1 & 0 \\ 0 & 1 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{array} \right\} - \left\{ \begin{array}{cc} X_{ii} & -X_{i,i+1} \\ -X_{i,i+1} & z_{i-1} - z_i \\ X_{n-1,n-1} & -X_{n-1,n} \\ -X_{n-1,n} & X_{n,n} + z_{n-2} \\ -X_{ii} & -X_{i,i+1} \\ -X_{i,i+1} & -X_{i+1,i+1} \end{array} \right\} \succeq O \quad (i = 2, 3, \dots, n-2),$$

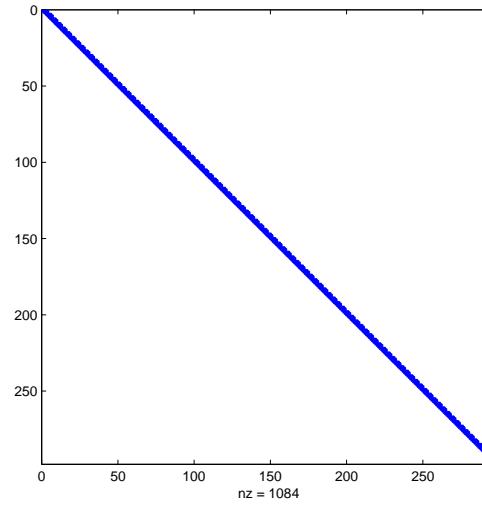
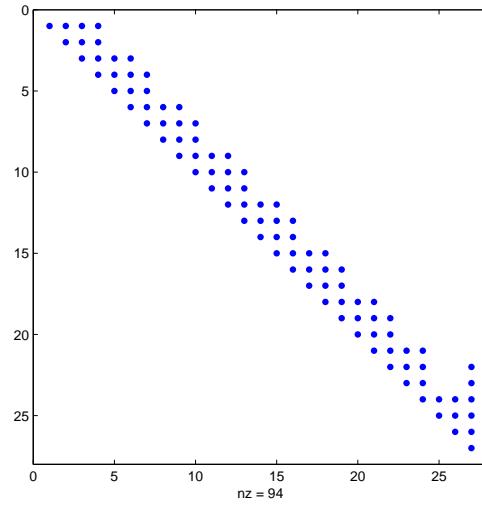
$$\left\{ \begin{array}{cc} 1 & 0 \\ 0 & 1 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{array} \right\} - \left\{ \begin{array}{cc} X_{n-1,n-1} & -X_{n-1,n} \\ -X_{n-1,n} & X_{n,n} + z_{n-2} \\ -X_{ii} & -X_{i,i+1} \\ -X_{i,i+1} & -X_{i+1,i+1} \end{array} \right\} \succeq O,$$

$$\left\{ \begin{array}{cc} 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{array} \right\} - \left\{ \begin{array}{cc} -X_{ii} & -X_{i,i+1} \\ -X_{i,i+1} & -X_{i+1,i+1} \end{array} \right\} \succeq O \quad (i = 1, 2, \dots, n-1).$$

- $3n - 3$ 変数
- $3n - 3$ 個の 2×2 行列不等式

3種類の疎性：簡単な例題

	計算時間, 秒 (Schur 補完行列のサイズ)	
n	変換前	変換後
10	0.2 (55)	0.1 (27)
100	1091.4 (5,050)	0.6 (297)
1000	-	6.3 (2,997)
10000	-	99.2 (29,997)



- 変換後の SDP の Schur 補完行列 (主双対内点法の各反復で解く線形方程式の正定値な係数行列) の疎性 ($n = 10, 100$)
- 変換前は完全に密な行列

目次

1. 半正定値計画問題
2. 半正定値補完 \Leftarrow Grone et. al 1984
3. domain-sparsity
4. 半正定値補完における双対性と range-space sparsity
5. correlative sparsity
6. 計算実験結果
7. おわりに

例題

3×3 不完全対称行列

$$X = \begin{pmatrix} 3 & 3 & \\ 3 & 3 & 2 \\ & 2 & 2 \end{pmatrix}$$

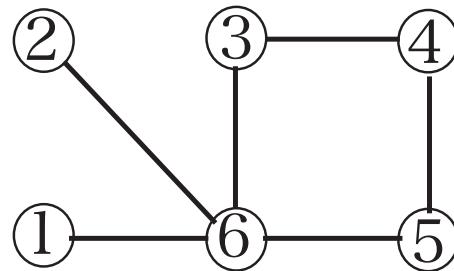
は、 $(1, 3)$ 要素 = $(3, 1)$ 要素に **2** を定めて、 3×3 半正定値対称行列

$$\bar{X} = \begin{pmatrix} 3 & 3 & 2 \\ 3 & 3 & 2 \\ 2 & 2 & 2 \end{pmatrix}.$$

に補完できる。

- $(1, 3)$ 要素 = $(3, 1)$ 要素 = 0 では半正定値にはならない！

- $G(N, E)$: 無向 graph, $N = \{1, 2, \dots, n\}$, $E = N \times N$
 $E^\bullet = E \cup \{(i, i) : i \in N\}$,
 $\mathbb{S}^n(E, ?) = E^\bullet$ の要素のみ値をもつ $n \times n$ 不完全対称行列の集合
 $\mathbb{S}_+^n(E, ?) = \{\mathbf{X} \in \mathbb{S}^n(E, ?) : \exists \overline{\mathbf{X}} \in \mathbb{S}_+^n; \overline{\mathbf{X}}_{ij} = X_{ij} \text{ if } (i, j) \in E^\bullet\}$
 ただし, (i, j) と (j, i) は同一視, (i, i) は E には含まれない



$$\mathbb{S}^6(E, ?) = \left\{ \begin{pmatrix} X_{11} & & & & X_{16} & \\ & X_{22} & & & X_{26} & \\ & & X_{33} & X_{34} & & X_{36} \\ & & X_{43} & X_{44} & X_{45} & \\ & & & X_{54} & X_{55} & X_{56} \\ X_{61} & X_{62} & X_{63} & & X_{65} & X_{66} \end{pmatrix} \right\}.$$

- $G(N, E)$: 無向 graph, $N = \{1, 2, \dots, n\}$, $E = N \times N$
 $E^\bullet = E \cup \{(i, i) : i \in N\}$,
 $\mathbb{S}^n(E, ?) = E^\bullet$ の要素のみ値をもつ $n \times n$ 不完全対称行列の集合
 $\mathbb{S}_+^n(E, ?) = \{\mathbf{X} \in \mathbb{S}^n(E, ?) : \exists \overline{\mathbf{X}} \in \mathbb{S}_+^n; \overline{\mathbf{X}}_{ij} = X_{ij} \text{ if } (i, j) \in E^\bullet\}$

$$\begin{aligned}
G(N, E) & : \text{無向 graph, } N = \{1, 2, \dots, n\}, E = N \times N \\
E^\bullet & = E \cup \{(i, i) : i \in N\}, \\
\mathbb{S}^n(E, ?) & = E^\bullet \text{ の要素のみ値をもつ } n \times n \text{ 不完全対称行列の集合} \\
\mathbb{S}_+^n(E, ?) & = \{\mathbf{X} \in \mathbb{S}^n(E, ?) : \exists \overline{\mathbf{X}} \in \mathbb{S}_+^n; \overline{\mathbf{X}}_{ij} = X_{ij} \text{ if } (i, j) \in E^\bullet\} \\
\mathbb{S}^C & = \{\mathbf{X} \in \mathbb{S}^n : X_{ij} = 0 \text{ if } (i, j) \notin C \times C\} \quad \forall C \subseteq N \\
\mathbf{X}(C) & = \widetilde{\mathbf{X}} \in \mathbb{S}^C; \widetilde{\mathbf{X}}_{ij} = X_{ij} \ ((i, j) \in C \times C) \quad \forall \mathbf{X} \in \mathbb{S}^n
\end{aligned}$$

例えば, $C = \{3, 6\} \subset N$ のとき, $\mathbf{X}(C)$

$$\mathbf{X} = \left(\begin{array}{cccccc}
X_{11} & & & & X_{16} & \\
& X_{22} & & & X_{26} & \\
& & X_{33} & X_{34} & & X_{36} \\
& & X_{43} & X_{44} & X_{45} & \\
& & & X_{54} & X_{55} & X_{56} \\
& & & & X_{65} & X_{66} \\
X_{61} & X_{62} & \mathbf{X}_{63} & & &
\end{array} \right)$$

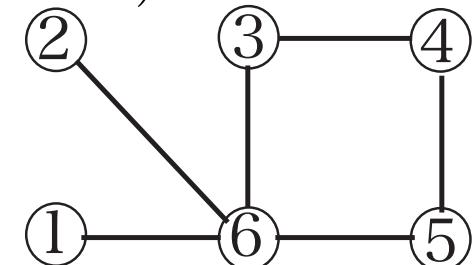
$G(N, E)$

- $\mathbf{X} \in \mathbb{S}^n(E, ?)$ とする. $\mathbf{X} \in \mathbb{S}_+^n(E, ?) \Rightarrow \mathbf{X}(C) \succeq O \quad \forall \text{ clique } C$
- $G(N, E)$ が chordal graph であれば “ \Leftarrow ” も真

$$\begin{aligned}
G(N, E) & : \text{無向 graph, } N = \{1, 2, \dots, n\}, E = N \times N \\
E^\bullet & = E \cup \{(i, i) : i \in N\}, \\
\mathbb{S}^n(E, ?) & = E^\bullet \text{ の要素のみ値をもつ } n \times n \text{ 不完全対称行列の集合} \\
\mathbb{S}_+^n(E, ?) & = \{\mathbf{X} \in \mathbb{S}^n(E, ?) : \exists \overline{\mathbf{X}} \in \mathbb{S}_+^n; \overline{\mathbf{X}}_{ij} = X_{ij} \text{ if } (i, j) \in E^\bullet\} \\
\mathbb{S}^C & = \{\mathbf{X} \in \mathbb{S}^n : X_{ij} = 0 \text{ if } (i, j) \notin C \times C\} \quad \forall C \subseteq N \\
\mathbf{X}(C) & = \widetilde{\mathbf{X}} \in \mathbb{S}^C; \widetilde{\mathbf{X}}_{ij} = X_{ij} \ ((i, j) \in C \times C) \ \forall \mathbf{X} \in \mathbb{S}^n
\end{aligned}$$

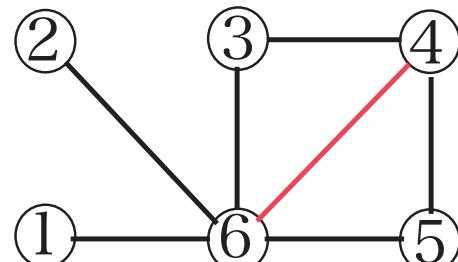
- $G(N, E)$: 無向 graph, $N = \{1, 2, \dots, n\}$, $E = N \times N$
 $E^\bullet = E \cup \{(i, i) : i \in N\}$,
 $\mathbb{S}^n(E, ?) = E^\bullet$ の要素のみ値をもつ $n \times n$ 不完全対称行列の集合
 $\mathbb{S}_+^n(E, ?) = \{\mathbf{X} \in \mathbb{S}^n(E, ?) : \exists \overline{\mathbf{X}} \in \mathbb{S}_+^n; \overline{\mathbf{X}}_{ij} = X_{ij} \text{ if } (i, j) \in E^\bullet\}$
 $\mathbb{S}^C = \{\mathbf{X} \in \mathbb{S}^n : X_{ij} = 0 \text{ if } (i, j) \notin C \times C\} \quad \forall C \subseteq N$
 $\mathbf{X}(C) = \widetilde{\mathbf{X}} \in \mathbb{S}^C; \widetilde{\mathbf{X}}_{ij} = X_{ij} ((i, j) \in C \times C) \quad \forall \mathbf{X} \in \mathbb{S}^n$

$G(N, E)$: chordal \Leftrightarrow 任意の長さ 4 以上の cycle は chord を持つ

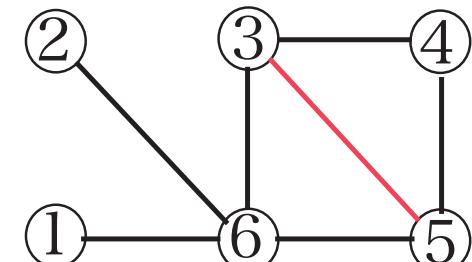


$G(N, E)$

\Downarrow chordal 拡張



(a)



(b)

$$\begin{aligned}
G(N, E) & : \text{ 無向 graph, } N = \{1, 2, \dots, n\}, E = N \times N \\
E^\bullet & = E \cup \{(i, i) : i \in N\}, \\
\mathbb{S}^n(E, ?) & = E^\bullet \text{ の要素のみ値をもつ } n \times n \text{ 不完全対称行列の集合} \\
\mathbb{S}_+^n(E, ?) & = \{\mathbf{X} \in \mathbb{S}^n(E, ?) : \exists \overline{\mathbf{X}} \in \mathbb{S}_+^n; \overline{\mathbf{X}}_{ij} = X_{ij} \text{ if } (i, j) \in E^\bullet\} \\
\mathbb{S}^C & = \{\mathbf{X} \in \mathbb{S}^n : X_{ij} = 0 \text{ if } (i, j) \notin C \times C\} \quad \forall C \subseteq N \\
\mathbf{X}(C) & = \widetilde{\mathbf{X}} \in \mathbb{S}^C; \widetilde{\mathbf{X}}_{ij} = X_{ij} \ ((i, j) \in C \times C) \ \forall \mathbf{X} \in \mathbb{S}^n
\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
G(N, E) & : \text{無向 graph, } N = \{1, 2, \dots, n\}, E = N \times N \\
E^\bullet & = E \cup \{(i, i) : i \in N\}, \\
\mathbb{S}^n(E, ?) & = E^\bullet \text{ の要素のみ値をもつ } n \times n \text{ 不完全対称行列の集合} \\
\mathbb{S}_+^n(E, ?) & = \{\mathbf{X} \in \mathbb{S}^n(E, ?) : \exists \overline{\mathbf{X}} \in \mathbb{S}_+^n; \overline{\mathbf{X}}_{ij} = X_{ij} \text{ if } (i, j) \in E^\bullet\} \\
\mathbb{S}^C & = \{\mathbf{X} \in \mathbb{S}^n : X_{ij} = 0 \text{ if } (i, j) \notin C \times C\} \quad \forall C \subseteq N \\
\mathbf{X}(C) & = \widetilde{\mathbf{X}} \in \mathbb{S}^C; \widetilde{\mathbf{X}}_{ij} = X_{ij} \ ((i, j) \in C \times C) \ \forall \mathbf{X} \in \mathbb{S}^n
\end{aligned}$$

$$\mathbf{X} = \left(\begin{array}{cccccc}
X_{11} & & & & X_{16} & \\
& X_{22} & & & X_{26} & \\
& & X_{33} & X_{34} & X_{36} & \\
& & X_{43} & X_{44} & X_{45} & \textcolor{red}{X_{46}} \\
& & & X_{54} & X_{55} & X_{56} \\
X_{61} & X_{62} & X_{63} & \textcolor{red}{X_{64}} & X_{65} & X_{66}
\end{array} \right)$$

(a) $G(N, \overline{E})$
chordal graph

- $\mathbf{X} \in \mathbb{S}^n(\overline{E}, ?)$ とすると

$$\mathbf{X} \in \mathbb{S}_+^n(\overline{E}, ?) \Leftrightarrow \mathbf{X}(C) \succeq O \ \forall \text{極大 clique } C$$

極大 clique : $\{1, 6\}, \{2, 6\}, \{3, 4, 6\}, \{4, 5, 6\}$

目次

1. 半正定値計画問題
2. 半正定値補完
3. domain-space sparsity
 - Fukuda,Kojima,Murota,Nakata '01
 - Nakata,Fujisawa,Fukuda,Kojima,Murota '03
 - Kim,Kojima,Mevissen,Yamashita '09 — Nonlinear
4. 半正定値補完における双対性と range-space sparsity
5. correlative sparsity
6. 計算実験結果
7. おわりに

対称行列変数 $\mathbf{X} \succeq \mathbf{O}$ を含む非線形最適化問題

$$(P) \min f_0(\mathbf{y}, \mathbf{X}) \text{ sub.to } \mathbf{f}(\mathbf{y}, \mathbf{X}) \in \Omega, \mathbf{X} \in \mathbb{S}_+^n$$

ただし, $f_0 : \mathbb{R}^s \times \mathbb{S}^n \rightarrow \mathbb{R}$, $\mathbf{f} : \mathbb{R}^s \times \mathbb{S}^n \rightarrow \mathbb{R}^m$, $\Omega \subset \mathbb{R}^m$.

d-space sparsity pattern graph $G(N, F)$

$$N = \{1, 2, \dots, n\}$$

$$F = \{(i, j) : i \neq j, X_{ij} \text{ の値は } f_0(\mathbf{y}, \mathbf{X}) \text{ or } \mathbf{f}(\mathbf{y}, \mathbf{X}) \text{ に必要}\}$$

対称行列変数 $\mathbf{X} \succeq \mathbf{O}$ を含む非線形最適化問題

$$(P) \min f_0(\mathbf{y}, \mathbf{X}) \text{ sub.to } \mathbf{f}(\mathbf{y}, \mathbf{X}) \in \Omega, \mathbf{X} \in \mathbb{S}_+^n$$

ただし, $f_0 : \mathbb{R}^s \times \mathbb{S}^n \rightarrow \mathbb{R}$, $\mathbf{f} : \mathbb{R}^s \times \mathbb{S}^n \rightarrow \mathbb{R}^m$, $\Omega \subset \mathbb{R}^m$.

d-space sparsity pattern graph $G(N, F)$

$$N = \{1, 2, \dots, n\}$$

$$F = \{(i, j) : i \neq j, X_{ij} \text{ の値は } f_0(\mathbf{y}, \mathbf{X}) \text{ or } \mathbf{f}(\mathbf{y}, \mathbf{X}) \text{ に必要}\}$$

$$\min A_0(\mathbf{y}) \bullet \mathbf{X} \quad \text{ただし } A_0(\mathbf{y}) : n \times n \text{ 3重対角}$$

sub. to (行列不等式, 対角+縁付き)

$$f(\mathbf{y}, \mathbf{X}) = \begin{pmatrix} 1 - X_{11} & 0 & \dots & X_{12} \\ 0 & 1 - X_{22} & \dots & X_{23} \\ \dots & \dots & \ddots & \dots \\ X_{21} & X_{32} & \dots & 1 - X_{nn} \end{pmatrix} \succeq \mathbf{O}, \mathbf{X} \in \mathbb{S}_+^n$$

対称行列変数 $\mathbf{X} \succeq \mathbf{O}$ を含む非線形最適化問題

$$(P) \min f_0(\mathbf{y}, \mathbf{X}) \text{ sub.to } \mathbf{f}(\mathbf{y}, \mathbf{X}) \in \Omega, \mathbf{X} \in \mathbb{S}_+^n$$

ただし, $f_0 : \mathbb{R}^s \times \mathbb{S}^n \rightarrow \mathbb{R}$, $\mathbf{f} : \mathbb{R}^s \times \mathbb{S}^n \rightarrow \mathbb{R}^m$, $\Omega \subset \mathbb{R}^m$.

d-space sparsity pattern graph $G(N, F)$

$$N = \{1, 2, \dots, n\}$$

$$F = \{(i, j) : i \neq j, X_{ij} \text{ の値は } f_0(\mathbf{y}, \mathbf{X}) \text{ or } \mathbf{f}(\mathbf{y}, \mathbf{X}) \text{ に必要}\}$$

$$\min A_0(\mathbf{y}) \bullet \mathbf{X} \quad \text{ただし } A_0(\mathbf{y}) : n \times n \text{ 3重対角}$$

sub. to (行列不等式, 対角+縁付き)

$$f(\mathbf{y}, \mathbf{X}) = \begin{pmatrix} 1 - X_{11} & 0 & \dots & X_{12} \\ 0 & 1 - X_{22} & \dots & X_{23} \\ \dots & \dots & \ddots & \dots \\ X_{21} & X_{32} & \dots & 1 - X_{nn} \end{pmatrix} \succeq \mathbf{O}, \mathbf{X} \in \mathbb{S}_+^n$$

- $f_0(\mathbf{y}, \mathbf{X})$ or $\mathbf{f}(\mathbf{y}, \mathbf{X})$ の評価には $X_{ij}, |i - j| \leq 1$ のみ必要
- $F = \{(i, i + 1) : i = 1, 2, \dots, n - 1\}$

対称行列変数 $\mathbf{X} \succeq \mathbf{O}$ を含む非線形最適化問題

$$(P) \min f_0(\mathbf{y}, \mathbf{X}) \text{ sub.to } \mathbf{f}(\mathbf{y}, \mathbf{X}) \in \Omega, \mathbf{X} \in \mathbb{S}_+^n$$

ただし, $f_0 : \mathbb{R}^s \times \mathbb{S}^n \rightarrow \mathbb{R}$, $\mathbf{f} : \mathbb{R}^s \times \mathbb{S}^n \rightarrow \mathbb{R}^m$, $\Omega \subset \mathbb{R}^m$.

d-space sparsity pattern graph $G(N, F)$

$$N = \{1, 2, \dots, n\}$$

$$F = \{(i, j) : i \neq j, X_{ij} \text{ の値は } f_0(\mathbf{y}, \mathbf{X}) \text{ or } \mathbf{f}(\mathbf{y}, \mathbf{X}) \text{ に必要}\}$$

$$\min A_0(\mathbf{y}) \bullet \mathbf{X} \quad \text{ただし } A_0(\mathbf{y}) : n \times n \text{ 3重対角}$$

sub. to (行列不等式, 対角+縁付き)

$$f(\mathbf{y}, \mathbf{X}) = \begin{pmatrix} 1 - X_{11} & 0 & \dots & X_{12} \\ 0 & 1 - X_{22} & \dots & X_{23} \\ \dots & \dots & \ddots & \dots \\ X_{21} & X_{32} & \dots & 1 - X_{nn} \end{pmatrix} \succeq \mathbf{O}, \mathbf{X} \in \mathbb{S}_+^n$$

対称行列変数 $\mathbf{X} \succeq \mathbf{O}$ を含む非線形最適化問題

$$(P) \min f_0(\mathbf{y}, \mathbf{X}) \text{ sub.to } \mathbf{f}(\mathbf{y}, \mathbf{X}) \in \Omega, \mathbf{X} \in \mathbb{S}_+^n$$

ただし, $f_0 : \mathbb{R}^s \times \mathbb{S}^n \rightarrow \mathbb{R}$, $\mathbf{f} : \mathbb{R}^s \times \mathbb{S}^n \rightarrow \mathbb{R}^m$, $\Omega \subset \mathbb{R}^m$.

d-space sparsity pattern graph $G(N, F)$

$$N = \{1, 2, \dots, n\}$$

$$F = \{(i, j) : i \neq j, X_{ij} \text{ の値は } f_0(\mathbf{y}, \mathbf{X}) \text{ or } \mathbf{f}(\mathbf{y}, \mathbf{X}) \text{ に必要}\}$$

$$\min A_0(\mathbf{y}) \bullet \mathbf{X} \quad \text{ただし } A_0(\mathbf{y}) : n \times n \text{ 3重対角}$$

sub. to (行列不等式, 対角+縁付き)

$$f(\mathbf{y}, \mathbf{X}) = \begin{pmatrix} 1 - X_{11} & 0 & \dots & X_{12} \\ 0 & 1 - X_{22} & \dots & X_{23} \\ \dots & \dots & \ddots & \dots \\ X_{21} & X_{32} & \dots & 1 - X_{nn} \end{pmatrix} \succeq \mathbf{O}, \mathbf{X} \in \mathbb{S}_+^n$$



- $\mathbf{X} \in \mathbb{S}_+^n \Rightarrow \mathbf{X}(\{i, i+1\}) \succeq \mathbf{O} \ (i = 1, 2, \dots, n-1) - 2 \times 2$.

対称行列変数 $\mathbf{X} \succeq \mathbf{O}$ を含む非線形最適化問題

$$(P) \min f_0(\mathbf{y}, \mathbf{X}) \text{ sub.to } \mathbf{f}(\mathbf{y}, \mathbf{X}) \in \Omega, \mathbf{X} \in \mathbb{S}_+^n$$

ただし, $f_0 : \mathbb{R}^s \times \mathbb{S}^n \rightarrow \mathbb{R}$, $\mathbf{f} : \mathbb{R}^s \times \mathbb{S}^n \rightarrow \mathbb{R}^m$, $\Omega \subset \mathbb{R}^m$.

d-space sparsity pattern graph $G(N, F)$

$$N = \{1, 2, \dots, n\}$$

$$F = \{(i, j) : i \neq j, X_{ij} \text{ の値は } f_0(\mathbf{y}, \mathbf{X}) \text{ or } \mathbf{f}(\mathbf{y}, \mathbf{X}) \text{ に必要}\}$$

対称行列変数 $\mathbf{X} \succeq \mathbf{O}$ を含む非線形最適化問題

$$(P) \min f_0(\mathbf{y}, \mathbf{X}) \text{ sub.to } \mathbf{f}(\mathbf{y}, \mathbf{X}) \in \Omega, \mathbf{X} \in \mathbb{S}_+^n$$

ただし, $f_0 : \mathbb{R}^s \times \mathbb{S}^n \rightarrow \mathbb{R}$, $\mathbf{f} : \mathbb{R}^s \times \mathbb{S}^n \rightarrow \mathbb{R}^m$, $\Omega \subset \mathbb{R}^m$.

d-space sparsity pattern graph $G(N, F)$

$$N = \{1, 2, \dots, n\}$$

$$F = \{(i, j) : i \neq j, X_{ij} \text{ の値は } f_0(\mathbf{y}, \mathbf{X}) \text{ or } \mathbf{f}(\mathbf{y}, \mathbf{X}) \text{ に必要}\}$$

$$(P) \Leftrightarrow (P') \min f_0(\mathbf{y}, \mathbf{X}) \text{ sub.to } \mathbf{f}(\mathbf{y}, \mathbf{X}) \in \Omega, \mathbf{X} \in \mathbb{S}_+^n(F, ?)$$

$$\Downarrow G(N, E) : G(N, F) \text{ の chordal 拡張}$$

$$(P) \Leftrightarrow (P'') \min f_0(\mathbf{y}, \mathbf{X}) \text{ sub.to } \mathbf{f}(\mathbf{y}, \mathbf{X}) \in \Omega, \mathbf{X} \in \mathbb{S}_+^n(E, ?)$$

$$\Updownarrow C_1, C_2, \dots, C_\ell : G(N, E) \text{ の極大 clique}$$

$$(P''') \min f_0(\mathbf{y}, \mathbf{X}) \text{ sub.to } \mathbf{f}(\mathbf{y}, \mathbf{X}) \in \Omega, \mathbf{X}(C_j) \succeq \mathbf{O} (j = 1, \dots, \ell)$$

- $C_i \cap C_j \neq \emptyset \Rightarrow$ "標準形"の半正定値制約ではない
- "標準形"への 2 つの方法: clique tree を用いる方法と基底表現を用いた方法

(P) $\min f_0(\mathbf{y}, \mathbf{X})$ sub.to $f(\mathbf{y}, \mathbf{X}) \in \Omega, \mathbf{X} \in \mathbb{S}_+^n$

\Updownarrow

(P'') $\min f_0(\mathbf{y}, \mathbf{X})$ sub.to $f(\mathbf{y}, \mathbf{X}) \in \Omega,$

$$\begin{pmatrix} X_{11} & X_{12} \\ X_{21} & X_{22} \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} X_{22} & X_{23} & X_{24} \\ X_{32} & X_{33} & X_{34} \\ X_{42} & X_{43} & X_{44} \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} X_{33} & X_{34} & X_{35} \\ X_{43} & X_{44} & X_{45} \\ X_{53} & X_{54} & X_{55} \end{pmatrix} \succeq O$$

(小さな SDP cones と共通変数) \Rightarrow

- SDP cone 間に共通変数を持たない問題への変換 — 2 通り

(P) $\min f_0(\mathbf{y}, \mathbf{X})$ sub.to $f(\mathbf{y}, \mathbf{X}) \in \Omega, \mathbf{X} \in \mathbb{S}_+^n$

\Updownarrow

(P'') $\min f_0(\mathbf{y}, \mathbf{X})$ sub.to $f(\mathbf{y}, \mathbf{X}) \in \Omega,$

$$\begin{pmatrix} X_{11} & X_{12} \\ X_{21} & X_{22} \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} X_{22} & X_{23} & X_{24} \\ X_{32} & X_{33} & X_{34} \\ X_{42} & X_{43} & X_{44} \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} X_{33} & X_{34} & X_{35} \\ X_{43} & X_{44} & X_{45} \\ X_{53} & X_{54} & X_{55} \end{pmatrix} \succeq O$$

(小さな SDP cones と共通変数) \Rightarrow

- SDP cone 間に共通変数を持たない問題への変換 — 2 通り

1. clique tree を用いる方法 — 等式により共通変数を同一視

$$\begin{pmatrix} Y_{11}^1 & Y_{12}^1 \\ Y_{21}^1 & Y_{22}^1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} Y_{11}^2 & Y_{12}^2 & Y_{13}^2 \\ Y_{21}^2 & Y_{22}^2 & Y_{23}^2 \\ Y_{31}^2 & Y_{32}^2 & Y_{33}^2 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} Y_{11}^3 & Y_{12}^3 & Y_{13}^3 \\ Y_{21}^3 & Y_{22}^3 & Y_{23}^3 \\ Y_{31}^3 & Y_{32}^3 & Y_{33}^3 \end{pmatrix} \succeq O,$$

$$Y_{22}^1 = Y_{11}^2, Y_{22}^2 = Y_{11}^3, Y_{23}^2 = Y_{12}^3, Y_{33}^2 = Y_{22}^3.$$

- 効率的に、かつ、無駄なく等式を設定するには clique tree を用いる

(P) $\min f_0(\mathbf{y}, \mathbf{X})$ sub.to $f(\mathbf{y}, \mathbf{X}) \in \Omega, \mathbf{X} \in \mathbb{S}_+^n$

\Updownarrow

(P'') $\min f_0(\mathbf{y}, \mathbf{X})$ sub.to $f(\mathbf{y}, \mathbf{X}) \in \Omega,$

$$\begin{pmatrix} X_{11} & X_{12} \\ X_{21} & X_{22} \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} X_{22} & X_{23} & X_{24} \\ X_{32} & X_{33} & X_{34} \\ X_{42} & X_{43} & X_{44} \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} X_{33} & X_{34} & X_{35} \\ X_{43} & X_{44} & X_{45} \\ X_{53} & X_{54} & X_{55} \end{pmatrix} \succeq O$$

(P) $\min f_0(\mathbf{y}, \mathbf{X})$ sub.to $f(\mathbf{y}, \mathbf{X}) \in \Omega, \mathbf{X} \in \mathbb{S}_+^n$

↔

(P'') $\min f_0(\mathbf{y}, \mathbf{X})$ sub.to $f(\mathbf{y}, \mathbf{X}) \in \Omega,$

$$\begin{pmatrix} X_{11} & X_{12} \\ X_{21} & X_{22} \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} X_{22} & X_{23} & X_{24} \\ X_{32} & X_{33} & X_{34} \\ X_{42} & X_{43} & X_{44} \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} X_{33} & X_{34} & X_{35} \\ X_{43} & X_{44} & X_{45} \\ X_{53} & X_{54} & X_{55} \end{pmatrix} \succeq \mathbf{O}$$

2. 基底表現を用いる方法 — $\mathbf{X}(C_k)$ を \mathbb{S}^{C_k} の基底

\mathbf{E}_{ij} ($(i, j \in C_k, i \leq j)$) で $\mathbf{X}(C_k) = \sum_{i,j \in C_k, i \leq j} \mathbf{E}_{ij} X_{ij}$ と表現；

$$\begin{pmatrix} X_{11} & X_{12} \\ X_{21} & X_{22} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} X_{11} + \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} X_{12} + \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} X_{22}$$

$\min f_0(\mathbf{y}, \mathbf{X})$ sub. to $f(\mathbf{y}, \mathbf{X}) \in \Omega,$

$$\sum_{i,j \in C_k, i \leq j} \mathbf{E}_{ij} X_{ij} \succeq \mathbf{O} \quad (k = 1, 2, 3),$$

ただし, $C_1 = \{1, 2\}, C_2 = \{2, 3, 4\}, C_3 = \{3, 4, 5\}.$

domain-space conversion のまとめ

$G(N, E)$: graph, $N = \{1, \dots, n\}$, $E \subseteq N \times N$; $(i, i) \notin E$,
 $(i, j) = (j, i) \in E$, $E^\bullet = E \cup \{(i, i) : i \in N\}$.

\mathbb{S}^n (\mathbb{S}_+^n) = $n \times n$ (半正定値) 対称行列の集合.

$\mathbb{S}^n(E, ?)$ = $n \times n$ 不完全対称行列の集合 (E^\bullet のみ値を持つ))

$\mathbb{S}_+^n(E, ?)$ = { 半正定値行列に補完可能な $X \in \mathbb{S}^n(E, ?)$ の集合 }.

(P) $\min f_0(\mathbf{y}, X)$ sub. to $f(\mathbf{y}, X) \in \Omega$, $X \in \mathbb{S}_+^n$

\Updownarrow ● X_{ij} ($(i, j) \notin E^\bullet$) の値は $X \in \mathbb{S}_+^n$ でのみ使用
● G : chordal. C_k ($k = 1, \dots, \ell$): G の極大 cliques

$\min f_0$ sub. to $f \in \Omega$, $X(C_k) \succeq O$ ($k = 1, \dots, \ell$).

- $X(C_k) \succeq O$ ($k = 1, \dots, \ell$) は共通変数を持つ. clique tree を用いる方法 \Leftarrow Fukuda et.al '01, Nakata et.al '03
基底表現を用いる方法
 \Leftarrow Kim et.al for sensor network localization problems
to appear in SIOPT

目次

1. 半正定値計画問題
2. 半正定値補完
3. domain-space sparsity
4. 半正定値補完における双対性と range-space sparsity
 - Kim,Koj,Mevissen,Yamashita Jan.09 — 理論
 - Fujisawa,Kim,Koj,Okamoto,Yamashita Feb.09
— Software for linear SDP
5. correlative sparsity
6. 計算実験結果
7. おわりに

$G(N, E)$: chordal graph, $E^\bullet = E \cup \{(i, i) : i \in N\}$.

C_1, \dots, C_ℓ : \mathbf{G} の極大 cliques. $N = \{1, \dots, n\}$.

$\mathbb{S}^n(E, 0) = \{\mathbf{Y} \in \mathbb{S}^n : Y_{ij} = 0 \text{ } (i, j) \notin E^\bullet\}$.

$\mathbb{S}_+^n(E, 0) = \{\mathbf{Y} \in \mathbb{S}^n(E, 0) : \mathbf{Y} \in \mathbb{S}_+^n\}$.

$\mathbb{S}_+^C = \{\mathbf{Y} \in \mathbb{S}_+^n : Y_{ij} = 0 \text{ if } (i, j) \notin C \times C\}$ for $\forall C \subseteq N$.

$G(N, E)$: chordal graph, $E^\bullet = E \cup \{(i, i) : i \in N\}$.

C_1, \dots, C_ℓ : \mathbf{G} の極大 cliques. $N = \{1, \dots, n\}$.

$\mathbb{S}^n(E, 0) = \{\mathbf{Y} \in \mathbb{S}^n : Y_{ij} = 0 \text{ } (i, j) \notin E^\bullet\}$.

$\mathbb{S}_+^n(E, 0) = \{\mathbf{Y} \in \mathbb{S}^n(E, 0) : \mathbf{Y} \in \mathbb{S}_+^n\}$.

$\mathbb{S}_+^C = \{\mathbf{Y} \in \mathbb{S}_+^n : Y_{ij} = 0 \text{ if } (i, j) \notin C \times C\}$ for $\forall C \subseteq N$.

$\mathbb{S}^n(E, ?)$ = E^\bullet の要素のみ値が与えられた不完全対称行列

$\mathbb{S}_+^n(E, ?)$ = $\{\mathbf{X} \in \mathbb{S}^n(E, ?) : \text{psd}$ に補完出来る }

$G(N, E)$: chordal graph, $E^\bullet = E \cup \{(i, i) : i \in N\}$.

C_1, \dots, C_ℓ : \mathbf{G} の極大 cliques. $N = \{1, \dots, n\}$.

$\mathbb{S}^n(E, 0) = \{\mathbf{Y} \in \mathbb{S}^n : Y_{ij} = 0 \text{ } (i, j) \notin E^\bullet\}$.

$\mathbb{S}_+^n(E, 0) = \{\mathbf{Y} \in \mathbb{S}^n(E, 0) : \mathbf{Y} \in \mathbb{S}_+^n\}$.

$\mathbb{S}_+^C = \{\mathbf{Y} \in \mathbb{S}_+^n : Y_{ij} = 0 \text{ if } (i, j) \notin C \times C\} \text{ for } \forall C \subseteq N$.

$\mathbb{S}^n(E, ?)$ = E^\bullet の要素のみ値が与えられた不完全対称行列

$\mathbb{S}_+^n(E, ?) = \{\mathbf{X} \in \mathbb{S}^n(E, ?) : \text{psd} \text{ に補完出来る}\}$



$$\mathbf{Y} = \begin{pmatrix} 2 & 2 & 0 \\ 2 & 3 & 1 \\ 0 & 1 & 2 \end{pmatrix} \in \mathbb{S}^3(E, 0), \mathbf{X} = \begin{pmatrix} 3 & 3 \\ 3 & 3 & 2 \\ 2 & 2 \end{pmatrix} \in \mathbb{S}^3(E, ?)$$

- $\mathbf{X} \bullet \mathbf{Y} \equiv \sum_{(i,j),(j,i) \in E^\bullet} X_{ij} Y_{ij}$ for $\forall \mathbf{Y} \in \mathbb{S}^n(E, 0)$, $\mathbf{X} \in \mathbb{S}^n(E, ?)$.

- $\mathbf{Y} \in \mathbb{S}_+^n(E, 0) \Leftrightarrow \mathbf{X} \bullet \mathbf{Y} \geq 0 \text{ for } \forall \mathbf{X} \in \mathbb{S}_+^n$
 $\Leftrightarrow \mathbf{X} \bullet \mathbf{Y} \geq 0 \text{ for } \forall \mathbf{X} \in \mathbb{S}_+^n(E, ?)$ \Rightarrow 双対性.

$G(N, E)$: chordal graph, $E^\bullet = E \cup \{(i, i) : i \in N\}$.

C_1, \dots, C_ℓ : \mathbf{G} の極大 cliques. $N = \{1, \dots, n\}$.

$\mathbb{S}^n(E, 0) = \{\mathbf{Y} \in \mathbb{S}^n : Y_{ij} = 0 \text{ } (i, j) \notin E^\bullet\}$.

$\mathbb{S}_+^n(E, 0) = \{\mathbf{Y} \in \mathbb{S}^n(E, 0) : \mathbf{Y} \in \mathbb{S}_+^n\}$.

$\mathbb{S}_+^C = \{\mathbf{Y} \in \mathbb{S}_+^n : Y_{ij} = 0 \text{ if } (i, j) \notin C \times C\}$ for $\forall C \subseteq N$.

$G(N, E)$: chordal graph, $E^\bullet = E \cup \{(i, i) : i \in N\}$.

C_1, \dots, C_ℓ : \mathbf{G} の極大 cliques. $N = \{1, \dots, n\}$.

$\mathbb{S}^n(E, 0) = \{\mathbf{Y} \in \mathbb{S}^n : Y_{ij} = 0 \text{ } (i, j) \notin E^\bullet\}$.

$\mathbb{S}_+^n(E, 0) = \{\mathbf{Y} \in \mathbb{S}^n(E, 0) : \mathbf{Y} \in \mathbb{S}_+^n\}$.

$\mathbb{S}_+^C = \{\mathbf{Y} \in \mathbb{S}_+^n : Y_{ij} = 0 \text{ if } (i, j) \notin C \times C\}$ for $\forall C \subseteq N$.

定理 $\mathbf{Y} \in \mathbb{S}^n(E, 0)$ とする. $\mathbf{Y} \in \mathbb{S}_+^n(E, 0)$ iff

$\mathbf{Y} = \mathbf{Y}^1 + \mathbf{Y}^2 + \cdots + \mathbf{Y}^\ell$ for $\exists \mathbf{Y}^k \in \mathbb{S}_+^{C_k}$ ($k = 1, \dots, \ell$).

$G(N, E)$: chordal graph, $E^\bullet = E \cup \{(i, i) : i \in N\}$.

C_1, \dots, C_ℓ : \mathbf{G} の極大 cliques. $N = \{1, \dots, n\}$.

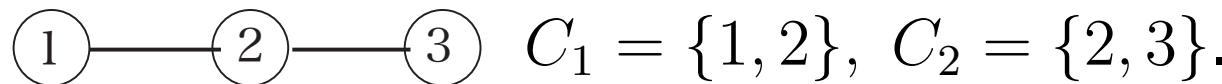
$\mathbb{S}^n(E, 0) = \{\mathbf{Y} \in \mathbb{S}^n : Y_{ij} = 0 \text{ } (i, j) \notin E^\bullet\}$.

$\mathbb{S}_+^n(E, 0) = \{\mathbf{Y} \in \mathbb{S}^n(E, 0) : \mathbf{Y} \in \mathbb{S}_+^n\}$.

$\mathbb{S}_+^C = \{\mathbf{Y} \in \mathbb{S}_+^n : Y_{ij} = 0 \text{ if } (i, j) \notin C \times C\}$ for $\forall C \subseteq N$.

定理 $\mathbf{Y} \in \mathbb{S}^n(E, 0)$ とする. $\mathbf{Y} \in \mathbb{S}_+^n(E, 0)$ iff

$\mathbf{Y} = \mathbf{Y}^1 + \mathbf{Y}^2 + \dots + \mathbf{Y}^\ell$ for $\exists \mathbf{Y}^k \in \mathbb{S}_+^{C_k}$ ($k = 1, \dots, \ell$).



$$\begin{pmatrix} 2 & 2 & 0 \\ 2 & 3 & 1 \\ 0 & 1 & 2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2 & 2 & 0 \\ 2 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 2 \end{pmatrix}$$

$\in \mathbb{S}_+^3(E, 0)$ $\in \mathbb{S}_+^{C_1}$ $\in \mathbb{S}_+^{C_2}$

$G(N, E)$: chordal graph, $E^\bullet = E \cup \{(i, i) : i \in N\}$.

C_1, \dots, C_ℓ : \mathbf{G} の極大 cliques. $N = \{1, \dots, n\}$.

$\mathbb{S}^n(E, 0) = \{\mathbf{Y} \in \mathbb{S}^n : Y_{ij} = 0 \text{ } (i, j) \notin E^\bullet\}$.

$\mathbb{S}_+^n(E, 0) = \{\mathbf{Y} \in \mathbb{S}^n(E, 0) : \mathbf{Y} \in \mathbb{S}_+^n\}$.

$\mathbb{S}_+^C = \{\mathbf{Y} \in \mathbb{S}_+^n : Y_{ij} = 0 \text{ if } (i, j) \notin C \times C\}$ for $\forall C \subseteq N$.

定理 $\mathbf{Y} \in \mathbb{S}^n(E, 0)$ とする. $\mathbf{Y} \in \mathbb{S}_+^n(E, 0)$ iff

$\mathbf{Y} = \mathbf{Y}^1 + \mathbf{Y}^2 + \cdots + \mathbf{Y}^\ell$ for $\exists \mathbf{Y}^k \in \mathbb{S}_+^{C_k}$ ($k = 1, \dots, \ell$).

$G(N, E)$: chordal graph, $E^\bullet = E \cup \{(i, i) : i \in N\}$.

C_1, \dots, C_ℓ : \mathbf{G} の極大 cliques. $N = \{1, \dots, n\}$.

$\mathbb{S}^n(E, 0) = \{\mathbf{Y} \in \mathbb{S}^n : Y_{ij} = 0 \text{ } (i, j) \notin E^\bullet\}$.

$\mathbb{S}_+^n(E, 0) = \{\mathbf{Y} \in \mathbb{S}^n(E, 0) : \mathbf{Y} \in \mathbb{S}_+^n\}$.

$\mathbb{S}_+^C = \{\mathbf{Y} \in \mathbb{S}_+^n : Y_{ij} = 0 \text{ if } (i, j) \notin C \times C\}$ for $\forall C \subseteq N$.

定理 $\mathbf{Y} \in \mathbb{S}^n(E, 0)$ とする. $\mathbf{Y} \in \mathbb{S}_+^n(E, 0)$ iff

$\mathbf{Y} = \mathbf{Y}^1 + \mathbf{Y}^2 + \cdots + \mathbf{Y}^\ell$ for $\exists \mathbf{Y}^k \in \mathbb{S}_+^{C_k}$ ($k = 1, \dots, \ell$).



$\mathbf{M}(\mathbf{u}) \in \mathbb{S}_+^3(E, 0)$

$G(N, E)$: chordal graph, $E^\bullet = E \cup \{(i, i) : i \in N\}$.

C_1, \dots, C_ℓ : \mathbf{G} の極大 cliques. $N = \{1, \dots, n\}$.

$\mathbb{S}^n(E, 0) = \{\mathbf{Y} \in \mathbb{S}^n : Y_{ij} = 0 \text{ } (i, j) \notin E^\bullet\}$.

$\mathbb{S}_+^n(E, 0) = \{\mathbf{Y} \in \mathbb{S}^n(E, 0) : \mathbf{Y} \in \mathbb{S}_+^n\}$.

$\mathbb{S}_+^C = \{\mathbf{Y} \in \mathbb{S}_+^n : Y_{ij} = 0 \text{ if } (i, j) \notin C \times C\}$ for $\forall C \subseteq N$.

定理 $\mathbf{Y} \in \mathbb{S}^n(E, 0)$ とする. $\mathbf{Y} \in \mathbb{S}_+^n(E, 0)$ iff

$$\mathbf{Y} = \mathbf{Y}^1 + \mathbf{Y}^2 + \cdots + \mathbf{Y}^\ell \text{ for } \exists \mathbf{Y}^k \in \mathbb{S}_+^{C_k} \text{ } (k = 1, \dots, \ell).$$

$$(1) \text{---} (2) \text{---} (3) \quad C_1 = \{1, 2\}, \quad C_2 = \{2, 3\}. \quad \mathbf{M} : \mathbb{R}^m \rightarrow \mathbb{S}^3(E, 0).$$

$$\begin{aligned} \mathbf{M}(\mathbf{u}) \in \mathbb{S}_+^3(E, 0) \quad & \mathbf{M}(\mathbf{u}) = \begin{pmatrix} Y_{11}^1 & Y_{12}^1 & 0 \\ Y_{12}^1 & Y_{22}^1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & Y_{22}^2 & Y_{23}^2 \\ 0 & Y_{32}^2 & Y_{33}^2 \end{pmatrix} \\ \Updownarrow & \\ M_{11} = Y_{11}^1, M_{12} = Y_{12}^1, & \left. \begin{array}{l} \\ \\ \end{array} \right\} \Leftrightarrow \left\{ \begin{array}{l} \left(\begin{array}{cc} M_{11}(\mathbf{u}) & M_{12}(\mathbf{u}) \\ M_{21}(\mathbf{u}) & Y_{22}^1 \\ M_{22}(\mathbf{u}) - Y_{22}^1 & M_{23}(\mathbf{u}) \\ M_{32}(\mathbf{u}) & M_{33}(\mathbf{u}) \end{array} \right) \succeq \mathbf{O}, \\ M_{22} = Y_{22}^1 + Y_{22}^2, \\ M_{23} = Y_{23}^2, M_{33} = Y_{33}^2, \\ \square \succeq \mathbf{O}, \quad \square \succeq \mathbf{O} \end{array} \right. \end{aligned}$$

$G(N, E)$: chordal graph, $E^\bullet = E \cup \{(i, i) : i \in N\}$.

C_1, \dots, C_ℓ : \mathbf{G} の極大 cliques. $N = \{1, \dots, n\}$.

$\mathbb{S}^n(E, 0) = \{\mathbf{Y} \in \mathbb{S}^n : Y_{ij} = 0 \text{ } (i, j) \notin E^\bullet\}$.

$\mathbb{S}_+^n(E, 0) = \{\mathbf{Y} \in \mathbb{S}^n(E, 0) : \mathbf{Y} \in \mathbb{S}_+^n\}$.

$\mathbb{S}_+^C = \{\mathbf{Y} \in \mathbb{S}_+^n : Y_{ij} = 0 \text{ if } (i, j) \notin C \times C\}$ for $\forall C \subseteq N$.

定理 $\mathbf{Y} \in \mathbb{S}^n(E, 0)$ とする. $\mathbf{Y} \in \mathbb{S}_+^n(E, 0)$ iff

$\mathbf{Y} = \mathbf{Y}^1 + \mathbf{Y}^2 + \cdots + \mathbf{Y}^\ell$ for $\exists \mathbf{Y}^k \in \mathbb{S}_+^{C_k}$ ($k = 1, \dots, \ell$).

- 行列分解を用いた r-space conv. method — 前ページ左側
- clique tree を用いた r-space conv. method — 前ページ右側

d-space conversion and r-space conversion のまとめ

- chordal graph で特徴付けられた疎性

$G(N, E)$: chordal graph

C_k ($k = 1, 2, \dots, \ell$) : 極大 cliques.

d-space conversion: $\mathbf{X} \in \mathbb{S}_+^n \Rightarrow \mathbf{X}(C_k) \in \mathbb{S}_+^{C_k}$ ($k = 1, 2, \dots, \ell$).

$\mathbf{X}(C_k) \in \mathbb{S}_+^{C_k}$ ($k = 1, 2, \dots, \ell$) を独立な条件にする 2 方法

(d-ct) clique tree を用いた d-space conv. method

(d-br) 基底表現を用いた d-space conv. method

r-space conversion: $\mathbf{M}(\mathbf{u}) \in \mathbb{S}_+^n(E, 0) \Leftrightarrow$

$\mathbf{M}(\mathbf{u}) = \mathbf{Y}^1 + \mathbf{Y}^2 + \dots + \mathbf{Y}^\ell$ for $\exists \mathbf{Y}^k \in \mathbb{S}_+^{C_k}$ ($k = 1, \dots, \ell$).

(r-md) 行列分解を用いた r-space conv. method

(r-ct) clique tree を用いた r-space conv. method

- (d-ct) & (r-ct) ((d-br) & (r-md)) は互いに双対な関係.

P: $\min \mathbf{M}(\mathbf{u}) \bullet \mathbf{X}$ sub. to $\mathbf{X} \succeq \mathbf{O}$

D: $\max 0$ sub. to $\mathbf{M}(\mathbf{u}) \succeq \mathbf{O}$

d-space conversion and r-space conversion のまとめ

- chordal graph で特徴付けられた疎性

$G(N, E)$: chordal graph

C_k ($k = 1, 2, \dots, \ell$) : 極大 cliques.

d-space conversion: $\textcolor{red}{X} \in \mathbb{S}_+^n \Rightarrow X(C_k) \in \mathbb{S}_+^{C_k}$ ($k = 1, 2, \dots, \ell$).

$X(C_k) \in \mathbb{S}_+^{C_k}$ ($k = 1, 2, \dots, \ell$) を独立な条件にする 2 方法

(d-ct) clique tree を用いた d-space conv. method

(d-br) 基底表現を用いた d-space conv. method

r-space conversion: $\textcolor{blue}{M}(u) \in \mathbb{S}_+^n(E, 0) \Leftrightarrow$

$\textcolor{blue}{M}(u) = Y^1 + Y^2 + \dots + Y^\ell$ for $\exists Y^k \in \mathbb{S}_+^{C_k}$ ($k = 1, \dots, \ell$).

(r-md) 行列分解を用いた r-space conv. method

(r-ct) clique tree を用いた r-space conv. method

d-space conversion and r-space conversion のまとめ

- chordal graph で特徴付けられた疎性

$G(N, E)$: chordal graph

C_k ($k = 1, 2, \dots, \ell$) : 極大 cliques.

d-space conversion: $\textcolor{red}{X} \in \mathbb{S}_+^n \Rightarrow X(C_k) \in \mathbb{S}_+^{C_k}$ ($k = 1, 2, \dots, \ell$).

$X(C_k) \in \mathbb{S}_+^{C_k}$ ($k = 1, 2, \dots, \ell$) を独立な条件にする 2 方法

(d-ct) clique tree を用いた d-space conv. method

(d-br) 基底表現を用いた d-space conv. method

r-space conversion: $\textcolor{blue}{M}(u) \in \mathbb{S}_+^n(E, 0) \Leftrightarrow$

$\textcolor{blue}{M}(u) = Y^1 + Y^2 + \dots + Y^\ell$ for $\exists Y^k \in \mathbb{S}_+^{C_k}$ ($k = 1, \dots, \ell$).

(r-md) 行列分解を用いた r-space conv. method

(r-ct) clique tree を用いた r-space conv. method

- 4 つの方法の効率的な実装, 使用 \Rightarrow 今後の研究課題
- 計算実験 — 次節

目次

1. 半正定値計画問題
2. 半正定値補完
3. domain-space sparsity
4. 半正定値補完における双対性と range-space sparsity
5. correlative sparsity
 - Waki,Kim,Kojima,Muramatsu '06 for POP
 - Kobayashi,Kim,Kojima '08 for (Polynomial) SDP
6. 計算実験結果
7. おわりに

(線形, 多項式)SDP

$$\min f_0(\mathbf{y}) \text{ sub.to } \mathbf{y} \in \mathbb{R}^n, \mathbf{F}_k(\mathbf{y}) \in \mathbb{S}_+^{m_k} \ (k = 1, \dots, p)$$

$G(N, E)$: correlative sparsity pattern graph; $N = \{1, \dots, n\}$,

$$E = \left\{ (i, j) : \begin{array}{l} i \neq j, \\ \exists k; y_i \text{ と } y_j \text{ の値は } \mathbf{F}_k(\mathbf{y}) \text{ の評価に必要} \end{array} \right\}$$

(線形, 多項式)SDP

$$\min f_0(\mathbf{y}) \text{ sub.to } \mathbf{y} \in \mathbb{R}^n, \mathbf{F}_k(\mathbf{y}) \in \mathbb{S}_+^{m_k} (k = 1, \dots, p)$$

$G(N, E)$: correlative sparsity pattern graph; $N = \{1, \dots, n\}$,

$$E = \left\{ (i, j) : \begin{array}{l} i \neq j, \\ \exists k; y_i \text{ と } y_j \text{ の値は } \mathbf{F}_k(\mathbf{y}) \text{ の評価に必要} \end{array} \right\}$$

例. $k = 1$

$$\mathbf{F}(\mathbf{y}) = \begin{pmatrix} 1 - y_1^4 & 0 & 0 & \dots & 0 & y_1 y_2 \\ 0 & 1 - y_2^4 & 0 & \dots & 0 & y_2 y_3 \\ 0 & 0 & \ddots & & 0 & y_3 y_4 \\ \dots & \dots & \dots & \ddots & \ddots & \dots \\ 0 & 0 & 0 & & 1 - y_{n-1}^4 & y_{n-1} y_n \\ y_1 y_2 & y_2 y_3 & y_3 y_4 & \dots & y_{n-1} y_n & 1 - y_n^4 \end{pmatrix}.$$

- $\forall y_i \in$ 多項式行列不等式 $\mathbf{F}(\mathbf{y}) \succeq O \Rightarrow$ **c-sparsity** は無い
- range-space sparsity を用いて分解 \Rightarrow **c-sparsity**, 次ページ

(線形, 多項式)SDP

$$\min f_0(\mathbf{y}) \text{ sub.to } \mathbf{y} \in \mathbb{R}^n, \mathbf{F}_k(\mathbf{y}) \in \mathbb{S}_+^{m_k} \ (k = 1, \dots, p)$$

$G(N, E)$: correlative sparsity pattern graph; $N = \{1, \dots, n\}$,

$$E = \left\{ (i, j) : \begin{array}{l} i \neq j, \\ \exists k; y_i \text{ と } y_j \text{ の値は } \mathbf{F}_k(\mathbf{y}) \text{ の評価に必要} \end{array} \right\}$$

(線形, 多項式)SDP

$$\min f_0(\mathbf{y}) \text{ sub.to } \mathbf{y} \in \mathbb{R}^n, \mathbf{F}_k(\mathbf{y}) \in \mathbb{S}_+^{m_k} (k = 1, \dots, p)$$

$G(N, E)$: correlative sparsity pattern graph; $N = \{1, \dots, n\}$,

$$E = \left\{ (i, j) : \begin{array}{l} i \neq j, \\ \exists k; y_i \text{ と } y_j \text{ の値は } \mathbf{F}_k(\mathbf{y}) \text{ の評価に必要} \end{array} \right\}$$

例(続き) range-space sparsity を用いて $\mathbf{F}(\mathbf{y}) \succeq \mathbf{O}$ を分解 \Rightarrow

$$\begin{pmatrix} 1 - y_1^4 & y_1 y_2 \\ y_1 y_2 & z_1 \end{pmatrix} \succeq \mathbf{O}, \quad (z_1, \dots, z_{n-2} : \text{補助変数})$$

$$\begin{pmatrix} 1 - y_i^4 & y_i y_{i+1} \\ y_i y_{i+1} & -z_{i-1} + z_i \end{pmatrix} \succeq \mathbf{O} \quad (2 \leq i \leq n-2),$$

$$\begin{pmatrix} 1 - y_{n-1}^4 & y_{n-1} y_n \\ y_{n-1} y_n & 1 - y_n^4 - z_{n-2} \end{pmatrix} \succeq \mathbf{O}$$

- $p = n$ 個の 2×2 行列不等式 (\exists 高々 4 つの変数) に分解
- $G(N, E)$ が疎な chordal 拡張を持つとき, sparse SDP 緩和が適用可能. 線形な場合は Schur comp. 行列が疎

(線形, 多項式)SDP

$$\min f_0(\mathbf{y}) \text{ sub.to } \mathbf{y} \in \mathbb{R}^n, \mathbf{F}_k(\mathbf{y}) \in \mathbb{S}_+^{m_k} \ (k = 1, \dots, p)$$

$G(N, E)$: correlative sparsity pattern graph; $N = \{1, \dots, n\}$,

$$E = \left\{ (i, j) : \begin{array}{l} i \neq j, \\ \exists k; y_i \text{ と } y_j \text{ の値は } \mathbf{F}_k(\mathbf{y}) \text{ の評価に必要} \end{array} \right\}$$

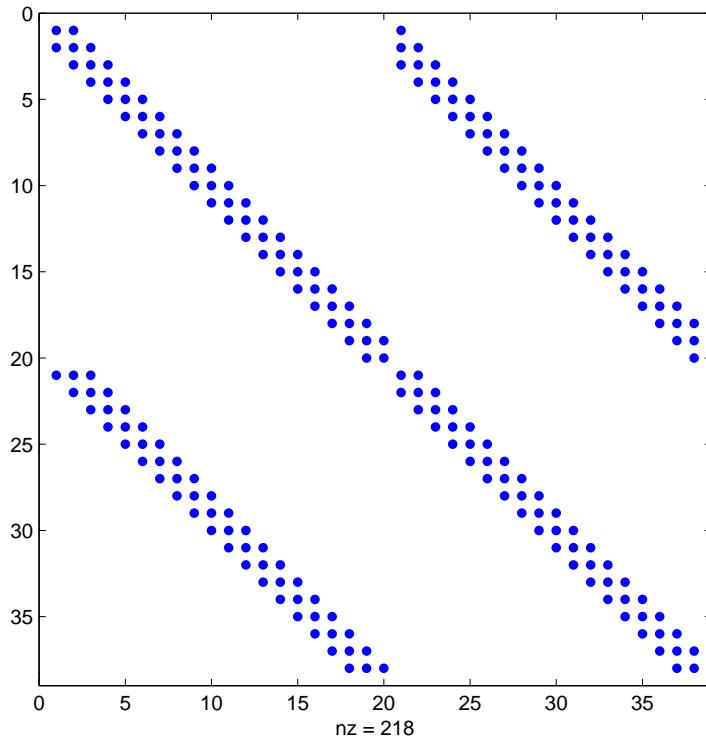
(線形, 多項式)SDP

$$\min f_0(\mathbf{y}) \text{ sub.to } \mathbf{y} \in \mathbb{R}^n, \mathbf{F}_k(\mathbf{y}) \in \mathbb{S}_+^{m_k} (k = 1, \dots, p)$$

$G(N, E)$: correlative sparsity pattern graph; $N = \{1, \dots, n\}$,

$$E = \left\{ (i, j) : \begin{array}{l} i \neq j, \\ \exists k; y_i \text{ と } y_j \text{ の値は } \mathbf{F}_k(\mathbf{y}) \text{ の評価に必要} \end{array} \right\}$$

例(続き) c-sparsity pattern $n = 20$



行列不等式
 $\mathbf{F}_k(\mathbf{y}) \succeq \mathbf{O} (k = 1, \dots, p)$
が線形な場合は Schur
comp 行列の疎性と一致

目次

1. 半正定値計画問題
2. 半正定値補完
3. domain-space sparsity
4. 半正定値補完における双対性と range-space sparsity
5. correlative sparsity
6. 計算実験結果
7. おわりに

SparsePOP (Waki-Kim-Kojima-Muramatsu '07)

- 基底表現を用いた d-sparse conversion method と correlative sparsity の考え方

問題 1 制約条件付多項式(3次)最適化問題

問題 2 無制約多項式(4次)最適化問題

問題 3 無制約多項式(6次)最適化問題

SFSDP (Kim-Kojima-Waki '08)

- Sensor network localization 問題(特殊構造の2次最適化問題)
- 基底表現を用いた d-sparse conversion method と correlative sparsity の考え方

SparseCoLO (Fujisawa-Kim-Kojima-Okamoto-Yamashita '09)

- 線形 SDP に対する4種類の conversion

- 2.66GHz Intel Core Dual, 12GB memory, Matlab, SeDuMi

問題 1 : alkyl.gms — globallib からのベンチマーク問題

$$\begin{aligned}
 \text{min} \quad & -6.3x_5x_8 + 5.04x_2 + 0.35x_3 + x_4 + 3.36x_6 \\
 \text{sub.to} \quad & -0.820x_2 + x_5 - 0.820x_6 = 0, \\
 & 0.98x_4 - x_7(0.01x_5x_{10} + x_4) = 0, \\
 & -x_2x_9 + 10x_3 + x_6 = 0, \\
 & x_5x_{12} - x_2(1.12 + 0.132x_9 - 0.0067x_9^2) = 0, \\
 & x_8x_{13} - 0.01x_9(1.098 - 0.038x_9) - 0.325x_7 = 0.574, \\
 & x_{10}x_{14} + 22.2x_{11} = 35.82, \\
 & x_1x_{11} - 3x_8 = -1.33, \quad \text{lbd}_i \leq x_i \leq \text{ubd}_i \quad (i = 1, 2, \dots, 14).
 \end{aligned}$$

Sparse			Dense (Lasserre)		
ϵ_{obj}	ϵ_{feas}	cpu	ϵ_{obj}	ϵ_{feas}	cpu
1.8e-9	9.6e-9	4.1	out of	memory	

$$\epsilon_{\text{obj}} = \frac{|\text{最小値の下界} - \text{近似最小解}|}{\max\{1, |\text{最小値の下界}|\}}.$$

ϵ_{feas} = 等式制約の誤差, cpu : 計算時間 (秒)

無制約最小化のベンチマーク問題

The generalized Rosenbrock function — 次数 4 の多項式

$$f_R(\mathbf{x}) = 1 + \sum_{i=2}^n \left(100(x_i - x_{i-1}^2) + (1 - x_i^2) \right)$$

The chained singular function — 次数 4 の多項式

$$\begin{aligned} f_C(\mathbf{x}) = & \sum_{i \in J} \left((x_i + 10x_{i+1})^2 + 5(x_{i+2} - x_{i+3})^2 \right. \\ & \left. + (x_{i+1} - 2x_{i+2})^4 + 10(x_i - 10x_{i+3})^4 \right) \end{aligned}$$

ただし, $J = \{1, 3, 5, \dots, n-3\}$, n は 4 の倍数.

The Broyden banded function — 次数 6 の多項式

$$f_B(\mathbf{x}) = \sum_{i=1}^n \left(x_i(2 + 5x_i^2) + 1 - \sum_{j \in J_i} (1 + x_j)x_j \right)^2$$

ただし, $J_i = \{j : j \neq i, \max\{1, i-5\} \leq j \leq \min\{n, i\}\}$.

問題 2 : $\min f_R(\mathbf{x}) + f_C(\mathbf{x})$ 問題 3 : $\min f_R(\mathbf{x}) + f_B(\mathbf{x})$

問題 2 : $\min f_R(\mathbf{x}) + f_C(\mathbf{x})$ — 4 次, 非常に疎, 未知最適値

	Sparse			Dense (Lasserre)		
n	ϵ_{obj}	# =	cpu	ϵ_{obj}	# =	cpu
12	6e-9	214	0.2	1e-9	1,819	64.1
16	5e-9	294	0.2	1e-9	4,844	1311.1
100	2e-9	1,974	1.2	out of	mem	
1000	7e-11	19,974	16.9			
2000	6e-12	39,974	45.1			
3000	out of	mem				

$$\epsilon_{\text{obj}} = \frac{|\text{最小値の下界} - \text{近似最小解}|}{\max\{1, |\text{最小値の下界}|\}}$$

= : SDP の等式条件数, cpu : 計算時間 (秒)

問題 3 : $\min f_R(\boldsymbol{x}) + f_B(\boldsymbol{x})$ — 6 次, 疎 as $n \uparrow$, 未知最適値

	Sparse			Dense (Lasserre)		
n	ϵ_{obj}	# =	cpu	ϵ_{obj}	# =	cpu
6	5e-11	923	8.8	5e-11	923	9.5
8	2e-10	2,507	78.3	2e-10	3,002	234.4
10	8e-12	4,091	132.4	out of	mem	
20	5e-11	12,011	414.2			
30	5e-11	19,931	717.8			
40	out of	mem				

$$\epsilon_{\text{obj}} = \frac{|\text{最小値の下界} - \text{近似最小解}|}{\max\{1, |\text{最小値の下界}|\}}$$

= : SDP の等式条件数, cpu : 計算時間 (秒)

Sensor network localization 問題: $s = 2$ or 3 .

$\mathbf{x}^p \in \mathbb{R}^s$: sensor の位置, 座標 (未知) ($p = 1, 2, \dots, m$),

$\mathbf{x}^r = \mathbf{a}^r \in \mathbb{R}^s$: ancho の位置, 座標 (既知) ($r = m + 1, \dots, n$),

$d_{pq}^2 = \|\mathbf{x}^p - \mathbf{x}^q\|^2 + \epsilon_{pq}$ — 距離 (既知) for $(p, q) \in \mathcal{N}$,

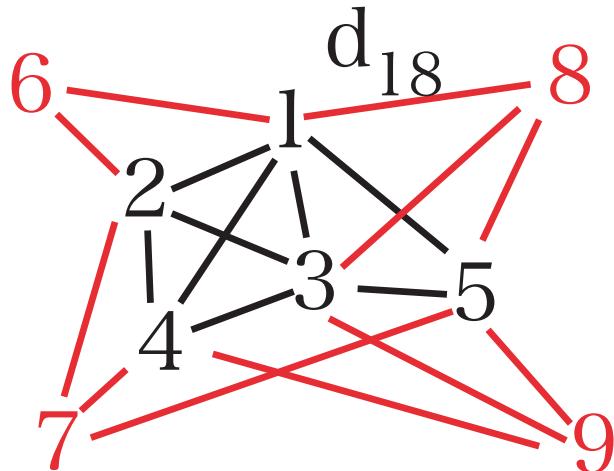
$\mathcal{N} = \{(p, q) : \|\mathbf{x}^p - \mathbf{x}^q\| \leq \rho = \text{a radio range (既知)}\}$

ここで ϵ_{pq} : noise

$m = 5, n = 9$.

$1, \dots, 5$: sensor

$6, 7, 8, 9$: anchor



anchor の位置は既知

\forall edge に対して距離が既知

sensor の位置を計算せよ

⇒ 非凸 2 次最適化問題 QOP

- SDP 緩和 +? — FSDP by Biswas-Ye '06, ESDP by Wang et al '07, ... for $s = 2$.
- 2 次錐計画緩和 — Tseng '07 for $s = 2$.
- ...

3つの方法の比較実験：sensor network localization 問題

$m = \text{sensor}$ の個数, $[0, 1]^2$ 上に random に分布

4つの anchor $[0, 1]^2$ の4隅に配置

$\rho = \text{radio range} = 0.1$, noise 無し

FSDP — Biswas-Ye '06, 計算コストは高いが強力

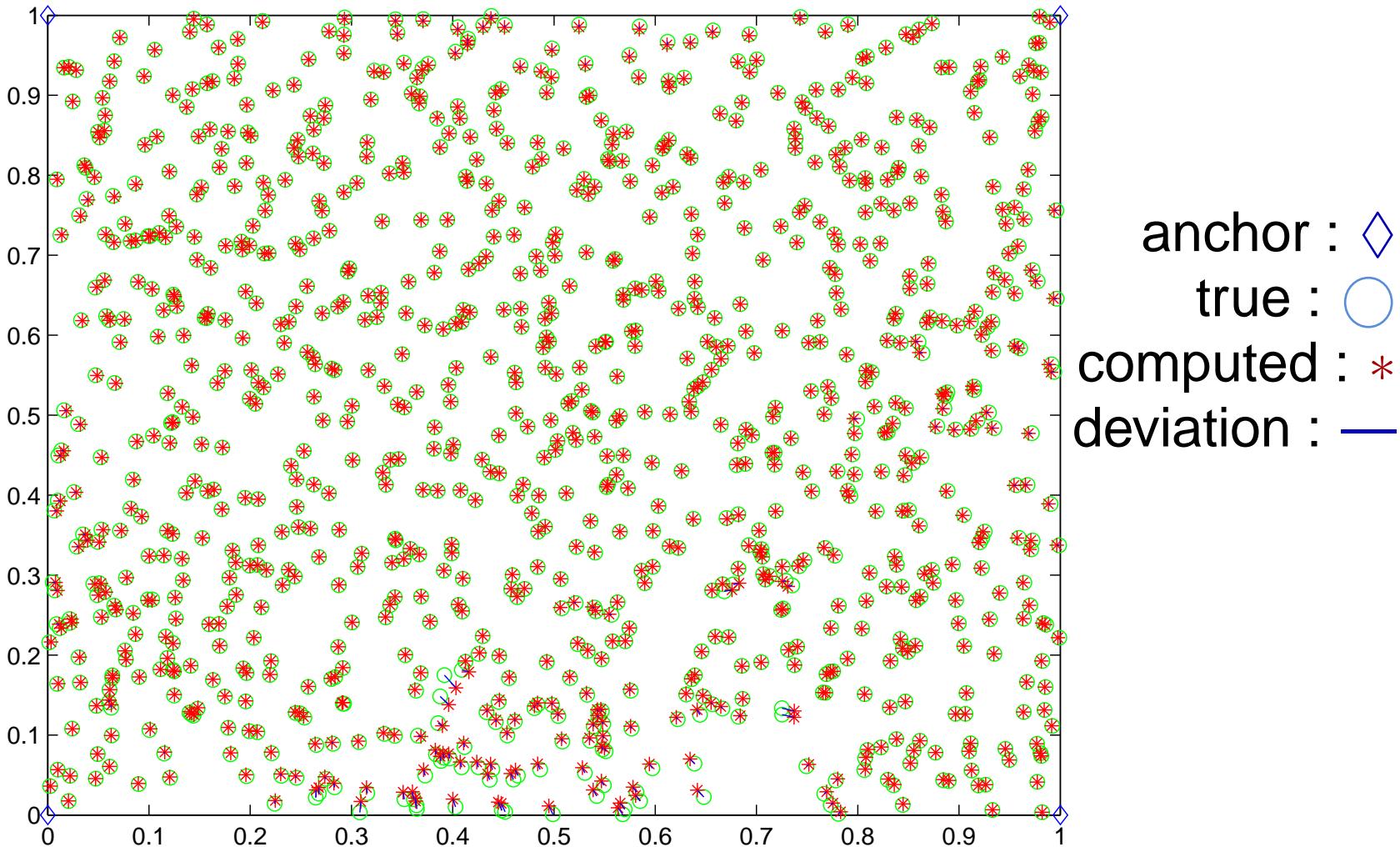
SFSDP = FSDP + 疎性の活用, FSDP と等価

ESDP — FSDP のさらなる緩和, FSDP より弱い

m	SeDuMi cpu time in second		
	FSDP	SFSDP	ESDP
500	389.1	35.0	62.5
1000	3345.2	60.4	200.3
2000		111.1	1403.9
4000		182.1	11559.8

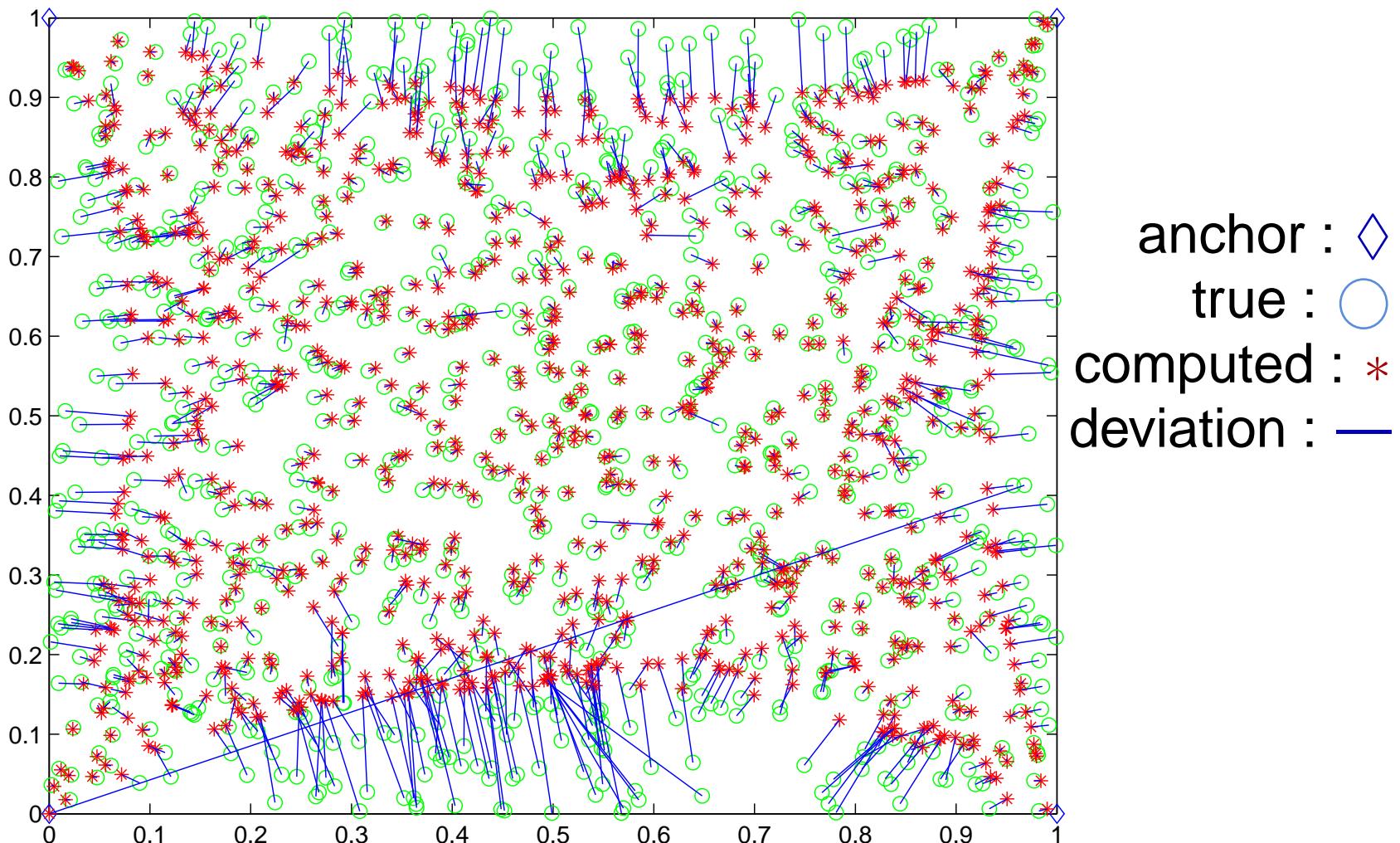
$m = 1000$ sensors, noise 無し

SFSDP = FSDP + 疎性の活用



$m = 1000$ sensors, noise 無し

ESDP

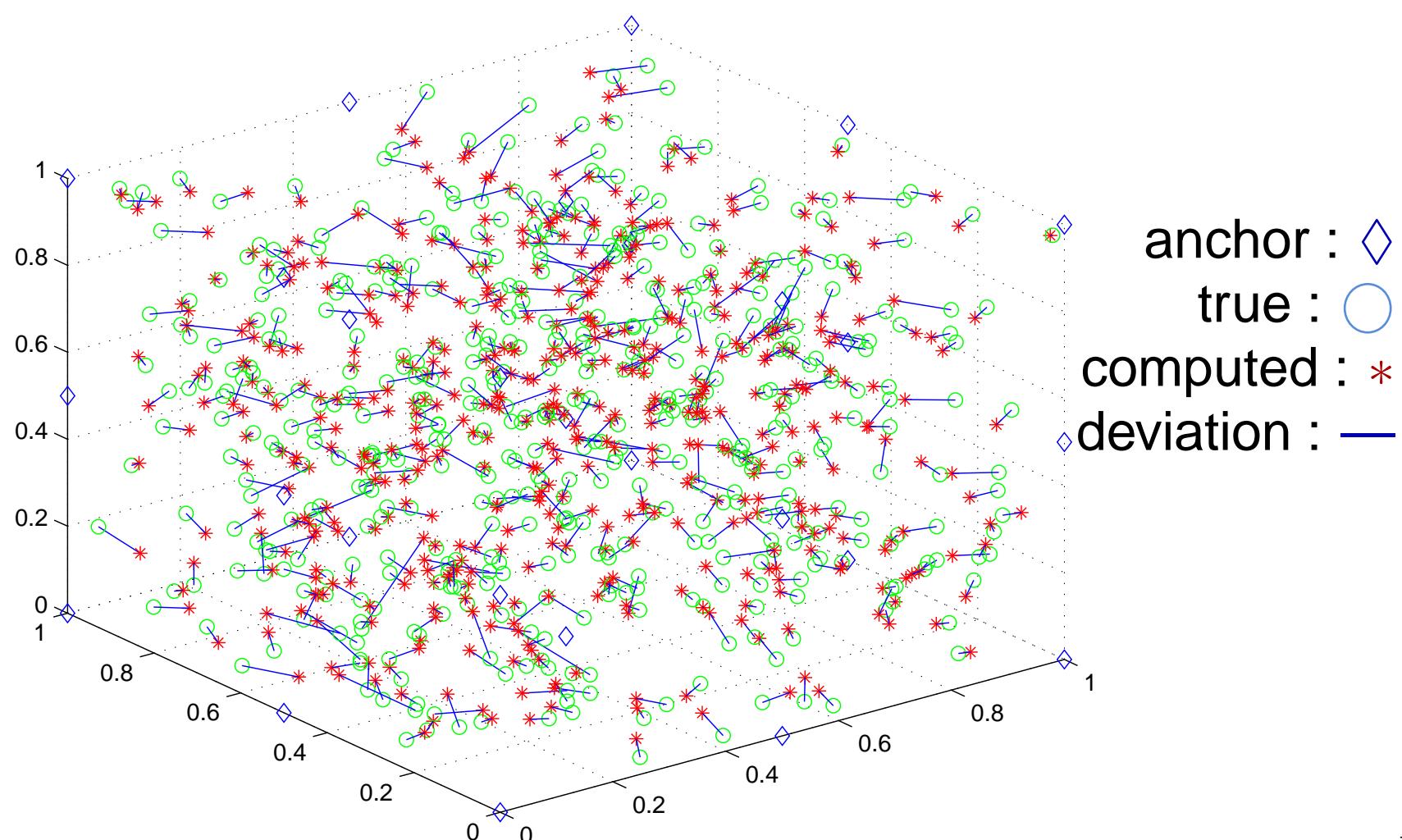


3 dim, 500 sensors, radio range = 0.3, noise $\leftarrow N(0,0.1)$;

(誤差を含んだ距離) $\hat{d}_{pq} = (1 + \epsilon_{pq})d_{pq}$ (真の距離)

$$\epsilon_{pq} \leftarrow N(0, 0.1)$$

SFSDP = FSDP + 疎性の活用

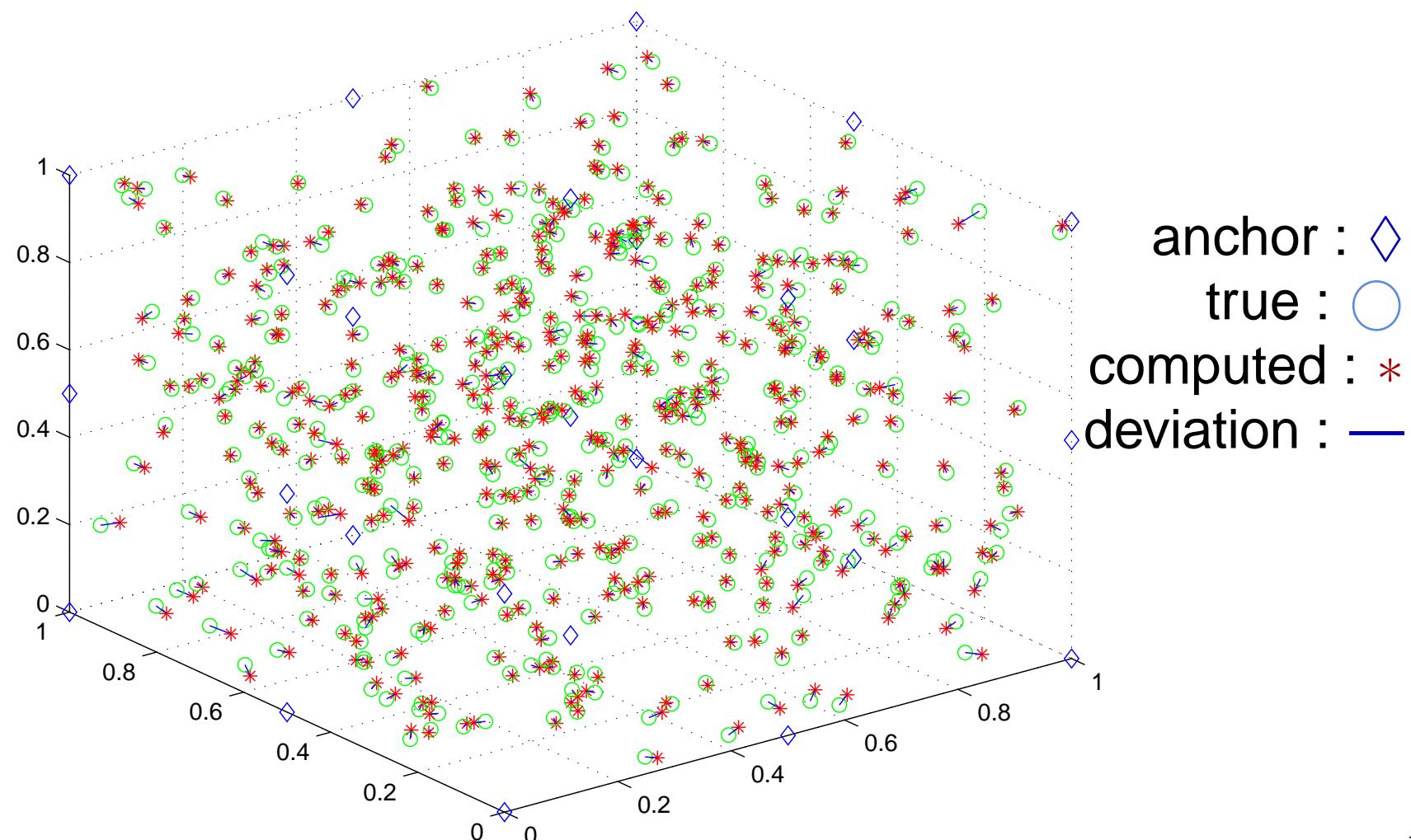


3 dim, 500 sensors, radio range = 0.3, noise $\leftarrow N(0,0.1)$;

(誤差を含んだ距離) $\hat{d}_{pq} = (1 + \epsilon_{pq})d_{pq}$ (真の距離)

$$\epsilon_{pq} \leftarrow N(0, 0.1)$$

SFSDP = FSDP + 疎性の活用 + Gradient 法



Quadratic SDP の Linear SDP 緩和

QSDP: $\min \sum_{i=1}^s c_i x_i$ sub. to $M(x) \succeq O$

$M : \mathbb{R}^s \rightarrow \mathbb{S}^n$, M_{ij} は x_1, \dots, x_s の高々 2 次の多項式

$$M_{ij}(x) = Q_{ij} \bullet \begin{pmatrix} 1 & x^T \\ x & xx^T \end{pmatrix} \text{ for every } x \in \mathbb{R}^s.$$

⇒ Linear SDP 緩和

SDP: $\min \sum_{i=1}^s c_i x_i$ sub. to $\widehat{M}(x, X) \succeq O$, $\begin{pmatrix} 1 & x^T \\ x & X \end{pmatrix} \succeq O$

$$\widehat{M}_{ij}(x, X) = Q_{ij} \bullet \begin{pmatrix} 1 & x^T \\ x & X \end{pmatrix} \text{ for every } x \in \mathbb{R}^s, X \in \mathbb{S}^s,$$

- $M : \mathbb{R}^s \rightarrow \mathbb{S}^n$ が凸であるとき, SDP の最適解は, QSDP の最適解
- 一般には, QSDP の最適値 \geq SDP の最適値
⇒ 以下の実験結果 2, 3 では QSDP は解けていない.

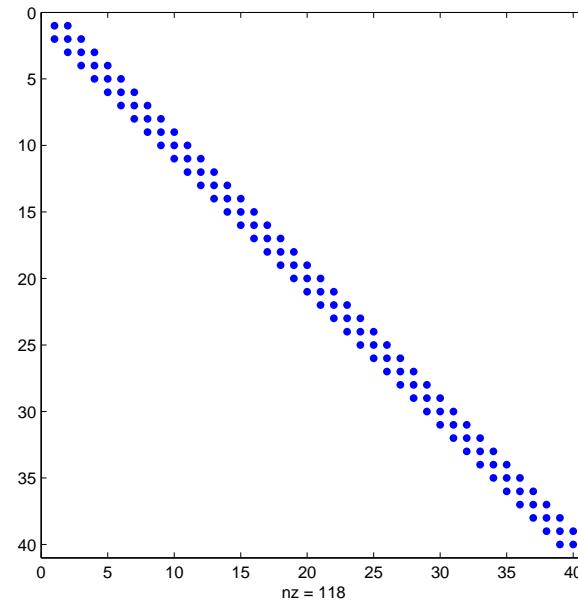
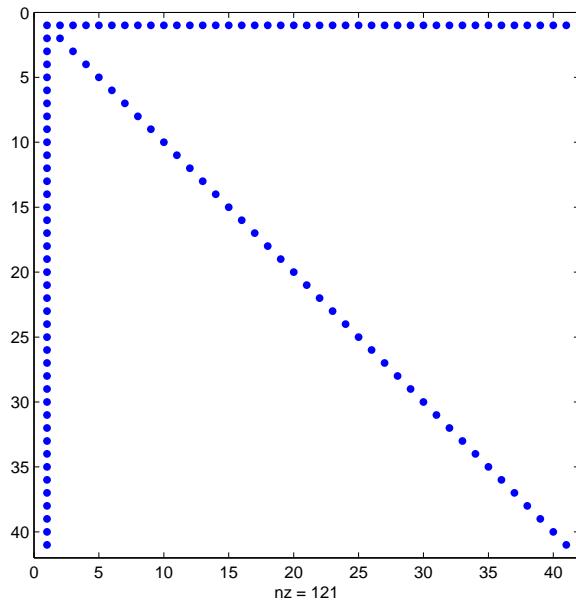
SDP: $\min \sum_{i=1}^s c_i x_i$ sub. to $\widehat{M}(x, X) \succeq O$, $\begin{pmatrix} 1 & x^T \\ x & X \end{pmatrix} \succeq O$

$$\widehat{M}_{ij}(x, X) = Q_{ij} \bullet \begin{pmatrix} 1 & x^T \\ x & X \end{pmatrix} \text{ for every } x \in \mathbb{R}^s, X \in \mathbb{S}^s,$$

SDP: $\min \sum_{i=1}^s c_i x_i$ sub. to $\widehat{M}(x, X) \succeq O$, $\begin{pmatrix} 1 & \mathbf{x}^T \\ \mathbf{x} & X \end{pmatrix} \succeq O$

$$\widehat{M}_{ij}(x, X) = Q_{ij} \bullet \begin{pmatrix} 1 & \mathbf{x}^T \\ \mathbf{x} & X \end{pmatrix} \text{ for every } x \in \mathbb{R}^s, X \in \mathbb{S}^s,$$

1. 3重対角 QSDP — $\widehat{M}(X)$ の非ゼロパターンが3重対角



d-space sparsity pattern と r-space sparsity pattern
($s = 40, n = 40$)

$$\text{SDP: min } \sum_{i=1}^s c_i x_i \text{ sub. to } \widehat{M}(x, X) \succeq O, \begin{pmatrix} 1 & x^T \\ x & X \end{pmatrix} \succeq O$$

$$\widehat{M}_{ij}(x, X) = Q_{ij} \bullet \begin{pmatrix} 1 & x^T \\ x & X \end{pmatrix} \text{ for every } x \in \mathbb{R}^s, X \in \mathbb{S}^s,$$

1. 3重対角 QSDP — $\widehat{M}(X)$ の非ゼロパターンが3重対角

SDP: $\min \sum_{i=1}^s c_i x_i$ sub. to $\widehat{M}(\mathbf{x}, \mathbf{X}) \succeq \mathbf{O}$, $\begin{pmatrix} 1 & \mathbf{x}^T \\ \mathbf{x} & \mathbf{X} \end{pmatrix} \succeq \mathbf{O}$

$$\widehat{M}_{ij}(\mathbf{x}, \mathbf{X}) = \mathbf{Q}_{ij} \bullet \begin{pmatrix} 1 & \mathbf{x}^T \\ \mathbf{x} & \mathbf{X} \end{pmatrix} \text{ for every } \mathbf{x} \in \mathbb{R}^s, \mathbf{X} \in \mathbb{S}^s,$$

1. 3重対角 QSDP — $\widehat{M}(\mathbf{X})$ の非ゼロパターンが3重対角

SeDuMi CPU time in seconds (size of Schur c. mat., max. SDP block size)					
s	n	no sp.	d-br	r-ct	d-br, r-ct
40	40	8.38 (860, 41)	0.97 (80, 40)	8.83 (898, 41)	0.68 (118, 2)
80	80	384.43 (3320, 81)	11.72 (160, 80)	402.86 (3398, 81)	1.58 (238, 2)
320	320	-	100.36 (640, 320)	-	24.57 (958, 2)

$$\text{SDP: min } \sum_{i=1}^s c_i x_i \text{ sub. to } \widehat{M}(x, X) \succeq O, \begin{pmatrix} 1 & x^T \\ x & X \end{pmatrix} \succeq O$$

$$\widehat{M}_{ij}(x, X) = Q_{ij} \bullet \begin{pmatrix} 1 & x^T \\ x & X \end{pmatrix} \text{ for every } x \in \mathbb{R}^s, X \in \mathbb{S}^s,$$

1. 3重対角 QSDP — $\widehat{M}(X)$ の非ゼロパターンが3重対角

SDP: $\min \sum_{i=1}^s c_i x_i$ sub. to $\widehat{M}(\mathbf{x}, \mathbf{X}) \succeq \mathbf{O}$, $\begin{pmatrix} 1 & \mathbf{x}^T \\ \mathbf{x} & \mathbf{X} \end{pmatrix} \succeq \mathbf{O}$

$$\widehat{M}_{ij}(\mathbf{x}, \mathbf{X}) = \mathbf{Q}_{ij} \bullet \begin{pmatrix} 1 & \mathbf{x}^T \\ \mathbf{x} & \mathbf{X} \end{pmatrix} \text{ for every } \mathbf{x} \in \mathbb{R}^s, \mathbf{X} \in \mathbb{S}^s,$$

1. 3重対角 QSDP — $\widehat{M}(\mathbf{X})$ の非ゼロパターンが3重対角

		SeDuMi CPU time in seconds (size of Schur c. mat., max. SDP block size)			
s	n	no sp	d-br	r-ct	d-br, r-ct
40	80	30.76 (860, 80)	6.27 (80, 80)	28.70 (938, 41)	1.52 (158, 2)
40	160	41.9 (860, 160)	21.86 (80, 160)	32.44 (1081, 41)	2.82 (238, 2)
40	640	474.51 (860, 640)	393.23 (80, 640)	46.26 (1498, 41)	11.60 (718, 2)

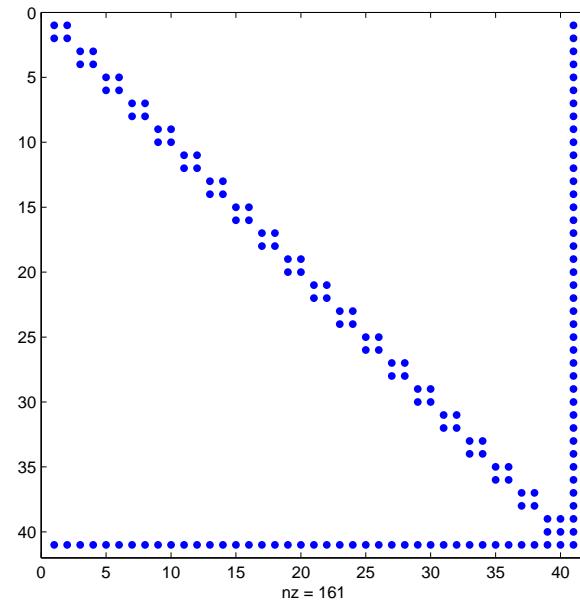
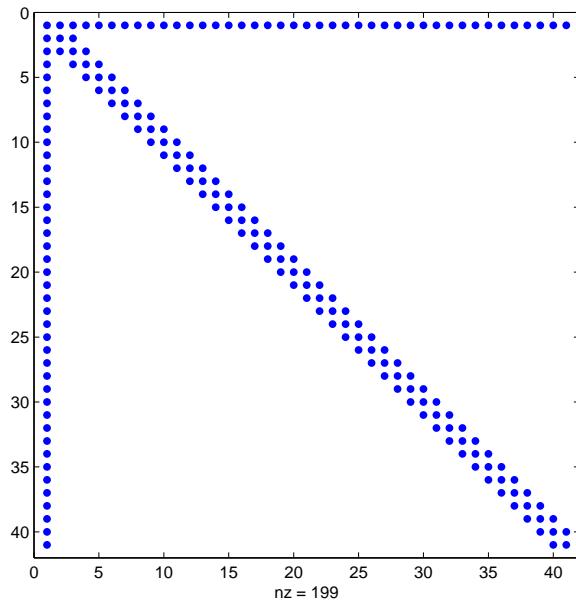
SDP: $\min \sum_{i=1}^s c_i x_i$ sub. to $\widehat{M}(x, X) \succeq O$, $\begin{pmatrix} 1 & x^T \\ x & X \end{pmatrix} \succeq O$

$$\widehat{M}_{ij}(x, X) = Q_{ij} \bullet \begin{pmatrix} 1 & x^T \\ x & X \end{pmatrix} \text{ for every } x \in \mathbb{R}^s, X \in \mathbb{S}^s,$$

SDP: $\min \sum_{i=1}^s c_i x_i$ sub. to $\widehat{M}(x, X) \succeq O$, $\begin{pmatrix} 1 & \mathbf{x}^T \\ \mathbf{x} & X \end{pmatrix} \succeq O$

$$\widehat{M}_{ij}(x, X) = Q_{ij} \bullet \begin{pmatrix} 1 & \mathbf{x}^T \\ \mathbf{x} & X \end{pmatrix} \text{ for every } \mathbf{x} \in \mathbb{R}^s, X \in \mathbb{S}^s,$$

2. $\widehat{M}(X)$ の非ゼロパターンがブロック (2×2) 対角+縁付き



d-space sparsity pattern と r-space sparsity pattern
($s = 40, n = 41$)

SDP: $\min \sum_{i=1}^s c_i x_i$ sub. to $\widehat{M}(x, X) \succeq O$, $\begin{pmatrix} 1 & \mathbf{x}^T \\ \mathbf{x} & X \end{pmatrix} \succeq O$

$$\widehat{M}_{ij}(x, X) = Q_{ij} \bullet \begin{pmatrix} 1 & \mathbf{x}^T \\ \mathbf{x} & X \end{pmatrix} \text{ for every } x \in \mathbb{R}^s, X \in \mathbb{S}^s,$$

2. $\widehat{M}(X)$ の非ゼロパターンがブロック (2×2) 対角+縁付き

SDP: $\min \sum_{i=1}^s c_i x_i$ sub. to $\widehat{M}(\mathbf{x}, \mathbf{X}) \succeq \mathbf{O}$, $\begin{pmatrix} 1 & \mathbf{x}^T \\ \mathbf{x} & \mathbf{X} \end{pmatrix} \succeq \mathbf{O}$

$$\widehat{M}_{ij}(\mathbf{x}, \mathbf{X}) = \mathbf{Q}_{ij} \bullet \begin{pmatrix} 1 & \mathbf{x}^T \\ \mathbf{x} & \mathbf{X} \end{pmatrix} \text{ for every } \mathbf{x} \in \mathbb{R}^s, \mathbf{X} \in \mathbb{S}^s,$$

2. $\widehat{M}(\mathbf{X})$ の非ゼロパターンがブロック (2×2) 対角+縁付き

SeDuMi CPU time in seconds (size of Schur c. mat., max. SDP block size)					
s	n	no sp	d-br	r-ct	d-br, r-ct
40	41	13.89 (860, 41)	1.85 (119, 41)	13.59 (879, 41)	1.14 (138, 3)
80	81	532.73 (3320, 81)	19.26 (239, 81)	529.99 (3359, 81)	2.98 (278, 3)
320	321	-	253.49 (959, 321)	-	76.15 (1118, 3)

SDP: $\min \sum_{i=1}^s c_i x_i$ sub. to $\widehat{M}(x, X) \succeq O$, $\begin{pmatrix} 1 & \mathbf{x}^T \\ \mathbf{x} & X \end{pmatrix} \succeq O$

$$\widehat{M}_{ij}(x, X) = Q_{ij} \bullet \begin{pmatrix} 1 & \mathbf{x}^T \\ \mathbf{x} & X \end{pmatrix} \text{ for every } x \in \mathbb{R}^s, X \in \mathbb{S}^s,$$

2. $\widehat{M}(X)$ の非ゼロパターンがブロック (2×2) 対角+縁付き

SDP: $\min \sum_{i=1}^s c_i x_i$ sub. to $\widehat{M}(\mathbf{x}, \mathbf{X}) \succeq \mathbf{O}$, $\begin{pmatrix} 1 & \mathbf{x}^T \\ \mathbf{x} & \mathbf{X} \end{pmatrix} \succeq \mathbf{O}$

$$\widehat{M}_{ij}(\mathbf{x}, \mathbf{X}) = \mathbf{Q}_{ij} \bullet \begin{pmatrix} 1 & \mathbf{x}^T \\ \mathbf{x} & \mathbf{X} \end{pmatrix} \text{ for every } \mathbf{x} \in \mathbb{R}^s, \mathbf{X} \in \mathbb{S}^s,$$

2. $\widehat{M}(\mathbf{X})$ の非ゼロパターンがブロック (2×2) 対角+縁付き

		SeDuMi CPU time in seconds (size of Schur c. mat., max. SDP block size)			
s	n	no sp	d-br	r-ct	d-br, r-ct
40	81	30.41 (860, 81)	12.26 (119, 81)	12.28 (899, 41)	0.94 (158,3)
40	161	38.71 (860, 161)	27.63 (119, 161)	9.22 (939, 41)	1.45 (198, 3)
40	641	591.10 (860, 641)	551.37 (119, 641)	24.10 (1179, 41)	8.13 (438, 3)

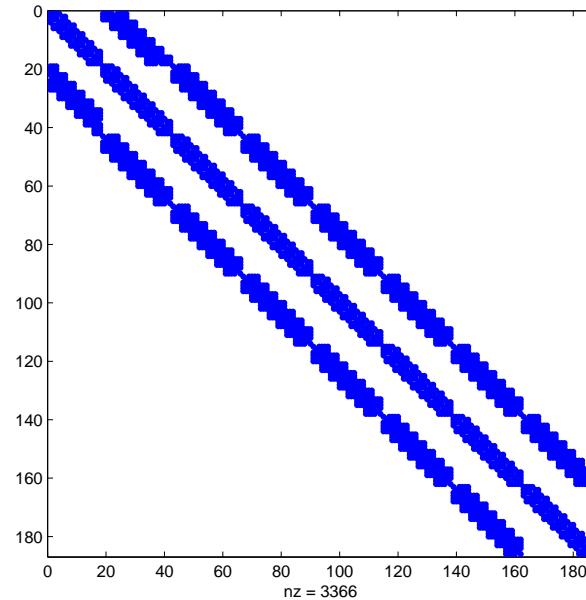
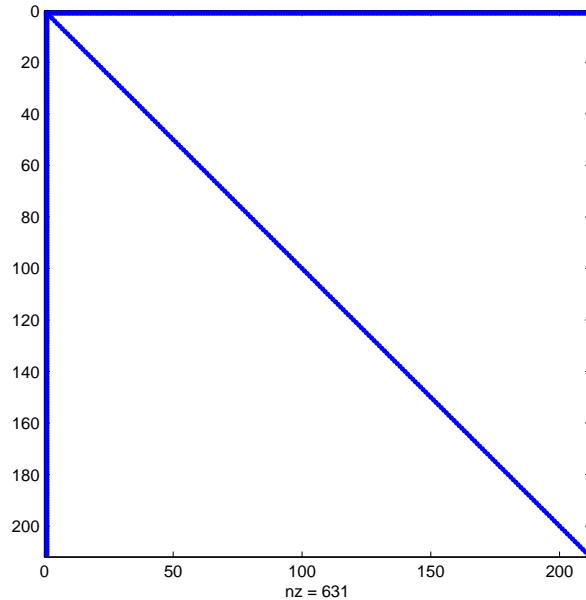
SDP: $\min \sum_{i=1}^s c_i x_i$ sub. to $\widehat{M}(x, X) \succeq O$, $\begin{pmatrix} 1 & x^T \\ x & X \end{pmatrix} \succeq O$

$$\widehat{M}_{ij}(x, X) = Q_{ij} \bullet \begin{pmatrix} 1 & x^T \\ x & X \end{pmatrix} \text{ for every } x \in \mathbb{R}^s, X \in \mathbb{S}^s,$$

SDP: $\min \sum_{i=1}^s c_i x_i$ sub. to $\widehat{M}(x, X) \succeq O$, $\begin{pmatrix} 1 & x^T \\ x & X \end{pmatrix} \succeq O$

$$\widehat{M}_{ij}(x, X) = Q_{ij} \bullet \begin{pmatrix} 1 & x^T \\ x & X \end{pmatrix} \text{ for every } x \in \mathbb{R}^s, X \in \mathbb{S}^s,$$

3. Eigenvalue Optim. of Structures (Kanno,Ohsaki '07)



d-space sparsity pattern $\dot{\wedge}$ r-space sparsity pattern
 $(s = 210, n = 186)$

$$\text{SDP: min } \sum_{i=1}^s c_i x_i \text{ sub. to } \widehat{\mathbf{M}}(\mathbf{x}, \mathbf{X}) \succeq \mathbf{O}, \begin{pmatrix} 1 & \mathbf{x}^T \\ \mathbf{x} & \mathbf{X} \end{pmatrix} \succeq \mathbf{O}$$

$$\widehat{\mathbf{M}}_{ij}(\mathbf{x}, \mathbf{X}) = \mathbf{Q}_{ij} \bullet \begin{pmatrix} 1 & \mathbf{x}^T \\ \mathbf{x} & \mathbf{X} \end{pmatrix} \text{ for every } \mathbf{x} \in \mathbb{R}^s, \mathbf{X} \in \mathbb{S}^s,$$

3. Eigenvalue Optim. of Structures (Kanno,Ohsaki '07)

SDP: $\min \sum_{i=1}^s c_i x_i$ sub. to $\widehat{M}(x, X) \succeq O$, $\begin{pmatrix} 1 & x^T \\ x & X \end{pmatrix} \succeq O$

$$\widehat{M}_{ij}(x, X) = Q_{ij} \bullet \begin{pmatrix} 1 & x^T \\ x & X \end{pmatrix} \text{ for every } x \in \mathbb{R}^s, X \in \mathbb{S}^s,$$

3. Eigenvalue Optim. of Structures (Kanno,Ohsaki '07)

		SeDuMi CPU time in seconds (size of Schur c. mat., max. SDP block size)			
s	n	no sp(p)	d-ct(p)	r-md(p)	d-ct, r-md
42	42	12.2 (946, 43)	10.5 (948, 42)	3.2 (540, 43)	2.0 (542, 21)
72	69	296.7 (2488, 73)	303.8 (2493, 69)	19.6 (1152, 73)	8.7 (1157, 30)
210	186	-	-	600.7 (4691, 211)	525.9 (4704, 45)

(p) — 主問題(等式標準形)へ変換. (d) — 双対問題へ変換

SDP: $\min \sum_{i=1}^s c_i x_i$ sub. to $\widehat{M}(x, X) \succeq O$, $\begin{pmatrix} 1 & x^T \\ x & X \end{pmatrix} \succeq O$

$$\widehat{M}_{ij}(x, X) = Q_{ij} \bullet \begin{pmatrix} 1 & x^T \\ x & X \end{pmatrix} \text{ for every } x \in \mathbb{R}^s, X \in \mathbb{S}^s,$$

3. Eigenvalue Optim. of Structures (Kanno,Ohsaki '07)

SeDuMi CPU time in seconds (size of Schur c. mat., max. SDP block size)					
s	n	d-bs(d)	d-ct (d)	r-md(p)	d-ct, r-md
42	42	0.7 (85, 42)	0.9 (364, 42)	3.2 (540, 43)	2.0 (542, 21)
72	69	3.1 (145, 69)	4.2 (670, 69)	19.6 (1152, 73)	8.7 (1157, 30)
210	186	41.3 (421, 186)	38.3 (1955, 186)	600.7 (4691, 211)	525.9 (4704, 45)

(p) — 主問題(等式標準形)へ変換. (d) — 双対問題へ変換

目次

1. 半正定値計画問題
2. 半正定値補完
3. domain-space sparsity
4. 半正定値補完における双対性と range-space sparsity
5. correlative sparsity
6. 計算実験結果
7. おわりに

Exploiting sparsity characterized by a chordal graph structure in polynomial SDPs via psd matrix completion

Polynomial
SDP

each large matrix variable



exploiting domain-sparsity

multiple smaller matrix variables

each large matrix inequality



exploiting range-sparsity

multiple smaller matrix inequalities



sparse SDP relaxation

Linear SDP with multiple smaller matrix variables and multiple
smaller matrix inequalities satisfying correlative sparsity



*

sparsity of the Schur complement matrix

- Overheads in domain- and range-space conv. methods;
adding equalities, real variables and/or matrix variables
- More efficient implementation? How do we combine them?