

CAT(0)空間上のアルゴリズムと 最適化について

平井広志

東京大学大学院 情報理工学系研究科

数理情報学専攻

JST, PRESTO

hirai@mist.i.u-tokyo.ac.jp

談話会

大阪大学 2021年10月25日(月)

自己紹介：平井 広志

2004年： 東京大学大学院 情報理工学系研究科

数理情報学専攻修士課程 修了（指導教員：室田一雄教授）

2004年～2010年： 京都大学数理解析研究所 助教

2009年： 博士(理学)(京都大学) 取得

2010年～2014年： 東京大学大学院 情報理工学系研究科

数理情報学専攻 講師

2014年～現在： 同 准教授

専門分野：最適化， アルゴリズム， 離散数学

最近やってること：

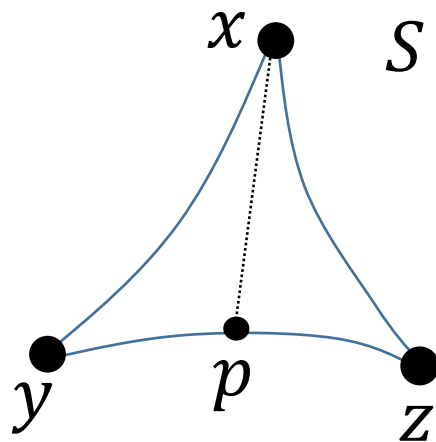
ユークリッド空間 \mathbb{R}^n を超える， 非正曲率な空間の凸性に基づく

新しい連続・離散最適化理論への挑戦

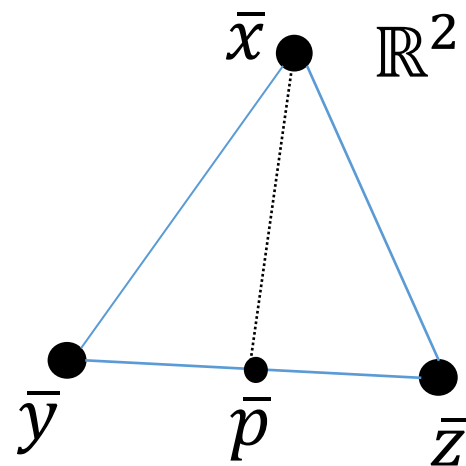
JSTさきがけ 「新しい凸性に基づくアルゴリズムと最適化理論」 (2019～2023)

CAT(0)空間 Gromov 1987

\Leftrightarrow 測地的距離空間 (S, d) であって
すべての3角形が「痩せている」



$$d(x, p) \leq \|\bar{x} - \bar{p}\|_2$$



$$d(x, y) = \|\bar{x} - \bar{y}\|_2$$

$$d(y, z) = \|\bar{y} - \bar{z}\|_2$$

$$d(z, x) = \|\bar{z} - \bar{x}\|_2$$

事実：CAT(0)空間は一意的測地的

CAT(0)空間の例：ユークリッド空間， ツリー， 双曲空間，
非コンパクト型対称空間， ユークリッド的ビルディング etc
純粋数学では， 幾何学的群論という分野で重要らしい。

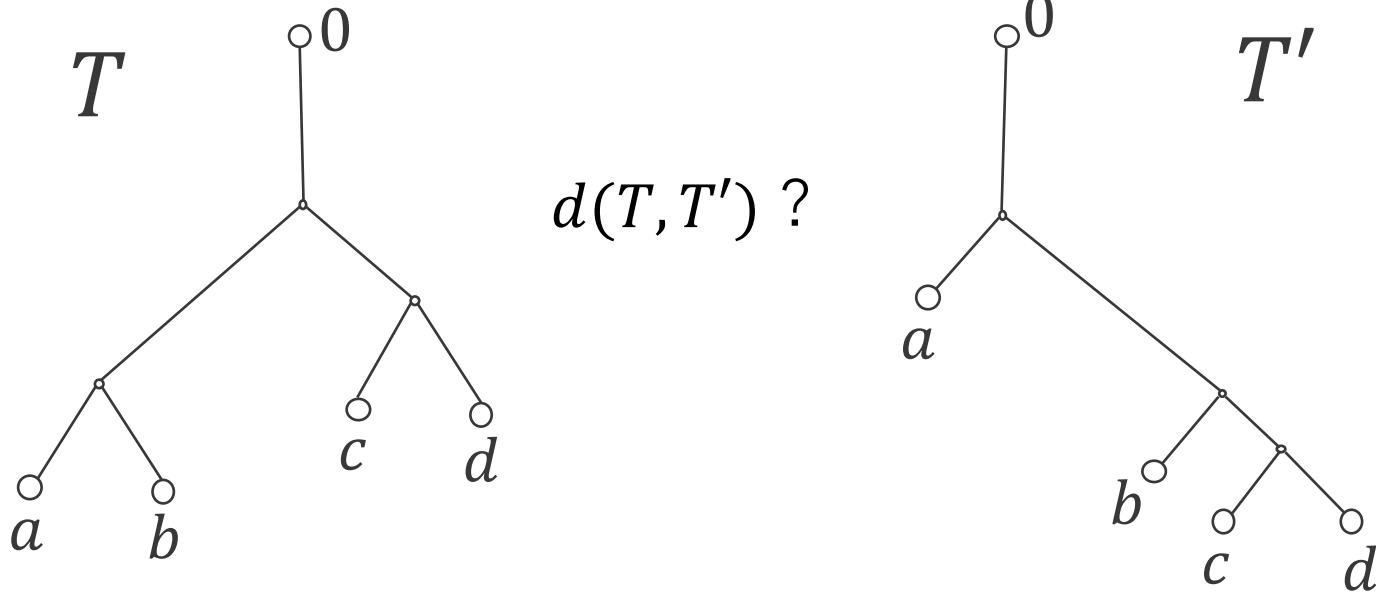
ここでは：

CAT(0)空間によるモデリングや， いくつかの結果を
アルゴリズム・最適化理論の立場から紹介する。

内容

- 系統樹空間と測地線問題
- 組合せ的对象から定義されるCAT(0)空間
 - メディアングラフとCAT(0)立方複体
 - 束・半束に対するオーソスキーム複体
- CAT(0)空間上の凸最適化
 - 非可換ランク計算への応用

系統樹



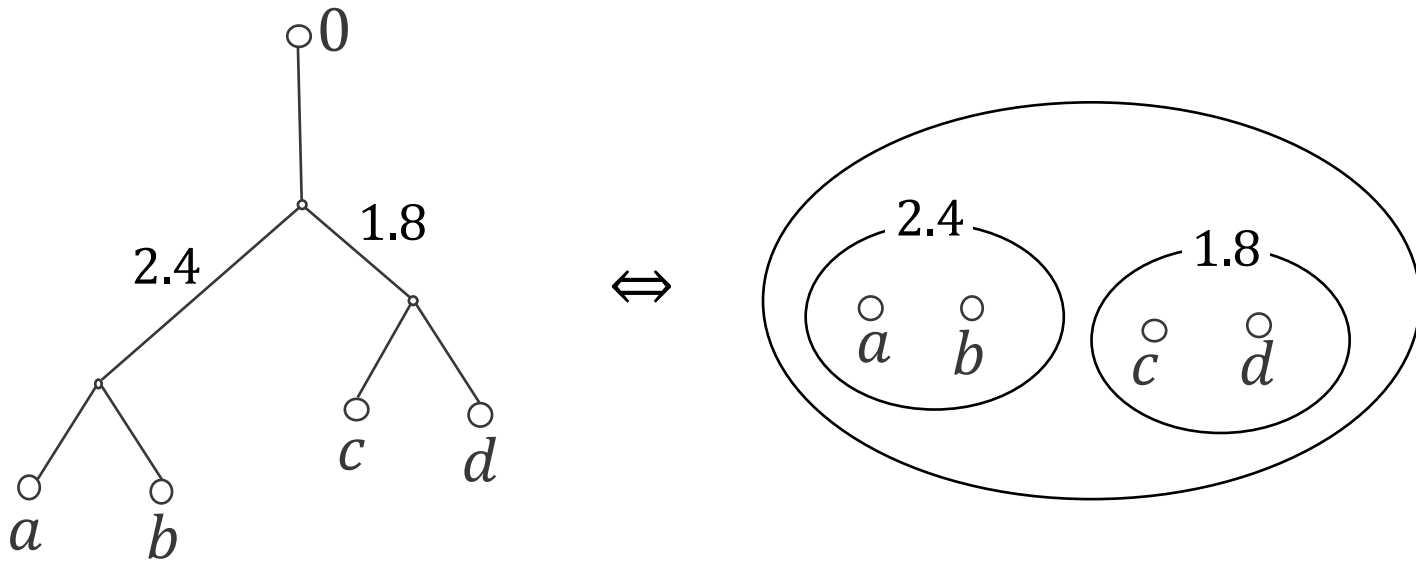
2つの系統樹の「距離」を測りたい

連続量：枝長(進化距離) v.s. 離散量：木のトポロジー

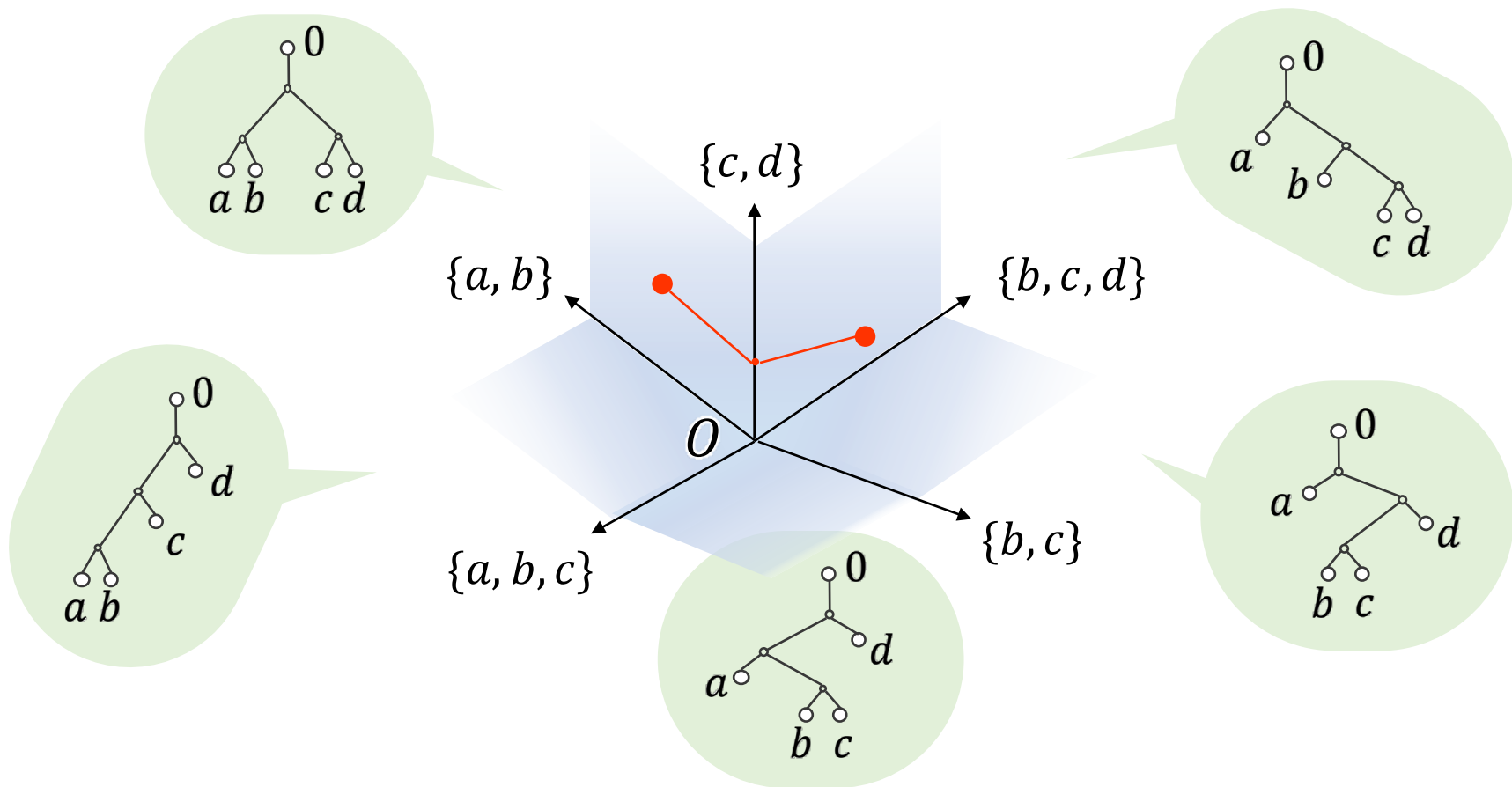
系統樹空間 Billera-Holmes-Vogtman 2001

X : 種の集合, $|X| = n$

系統樹 $T \Leftrightarrow T: 2^X \rightarrow \mathbb{R}_+$ s.t. $\text{supp}(T)$ がラミナー



系統樹空間 $\mathcal{T} := \{T: 2^X \rightarrow \mathbb{R}_+ \mid \text{supp}(T) \text{ がラミナー}\}$



- 系統樹空間は，ラミナー族に対応する非負象限の貼り合せ。
- 系統樹空間 $\mathcal{T} \subset \mathbb{R}_+^{2^X}$ は凸集合ではない。
- パスの長さを各象限でユークリッド距離ではかる。

系統樹 T, T' の距離

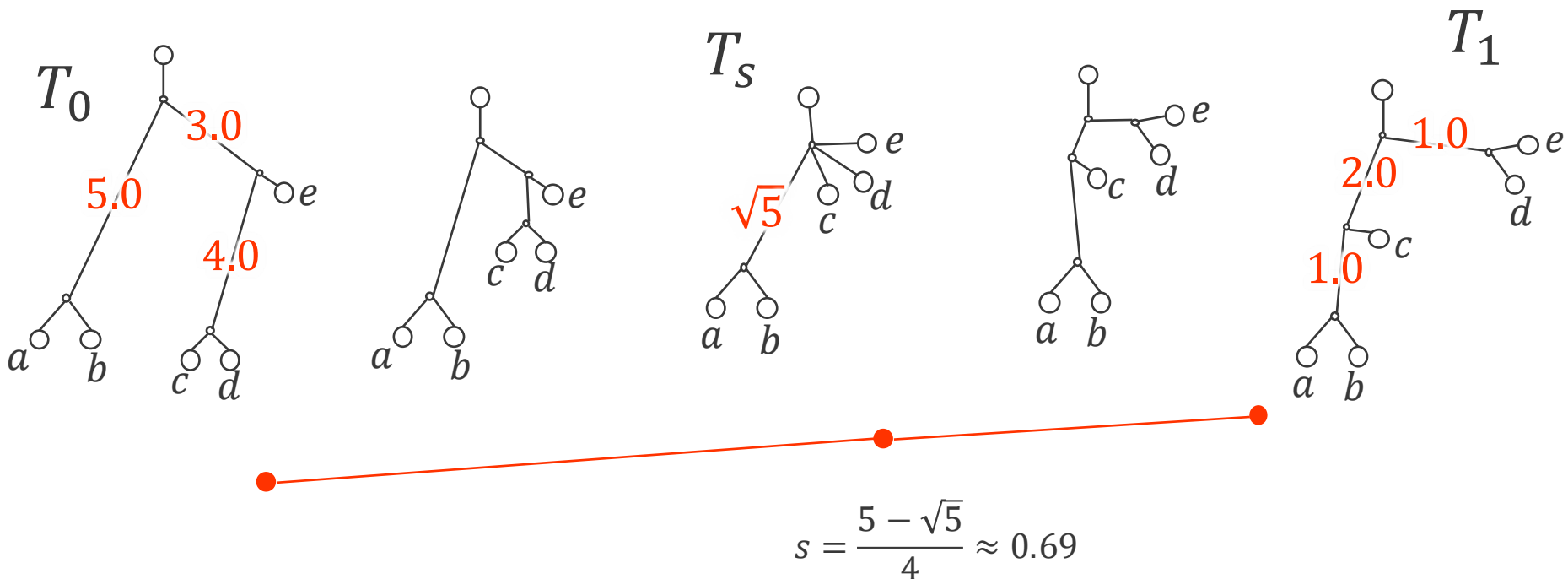
$$d(T, T') := \inf d(P)$$

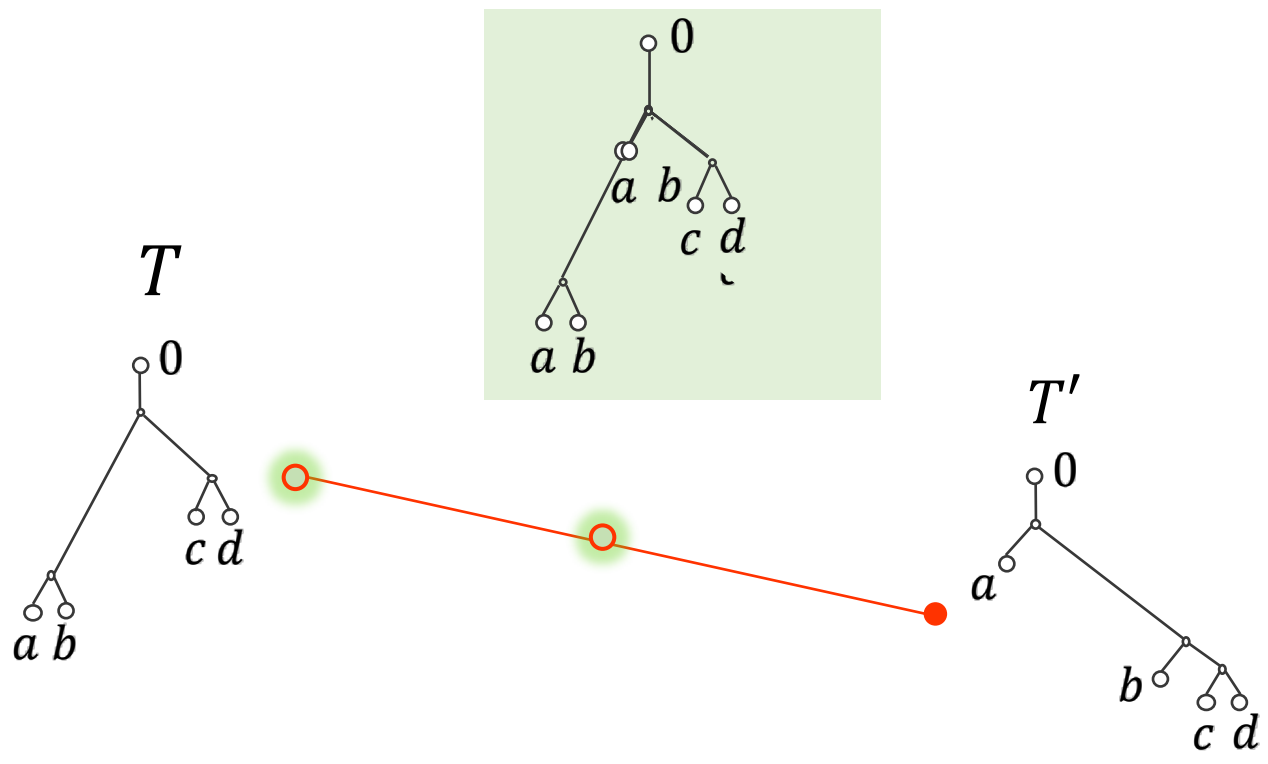
$$P: [0, 1] \rightarrow \mathcal{T}$$

$$P(0) = T, P(1) = T'$$

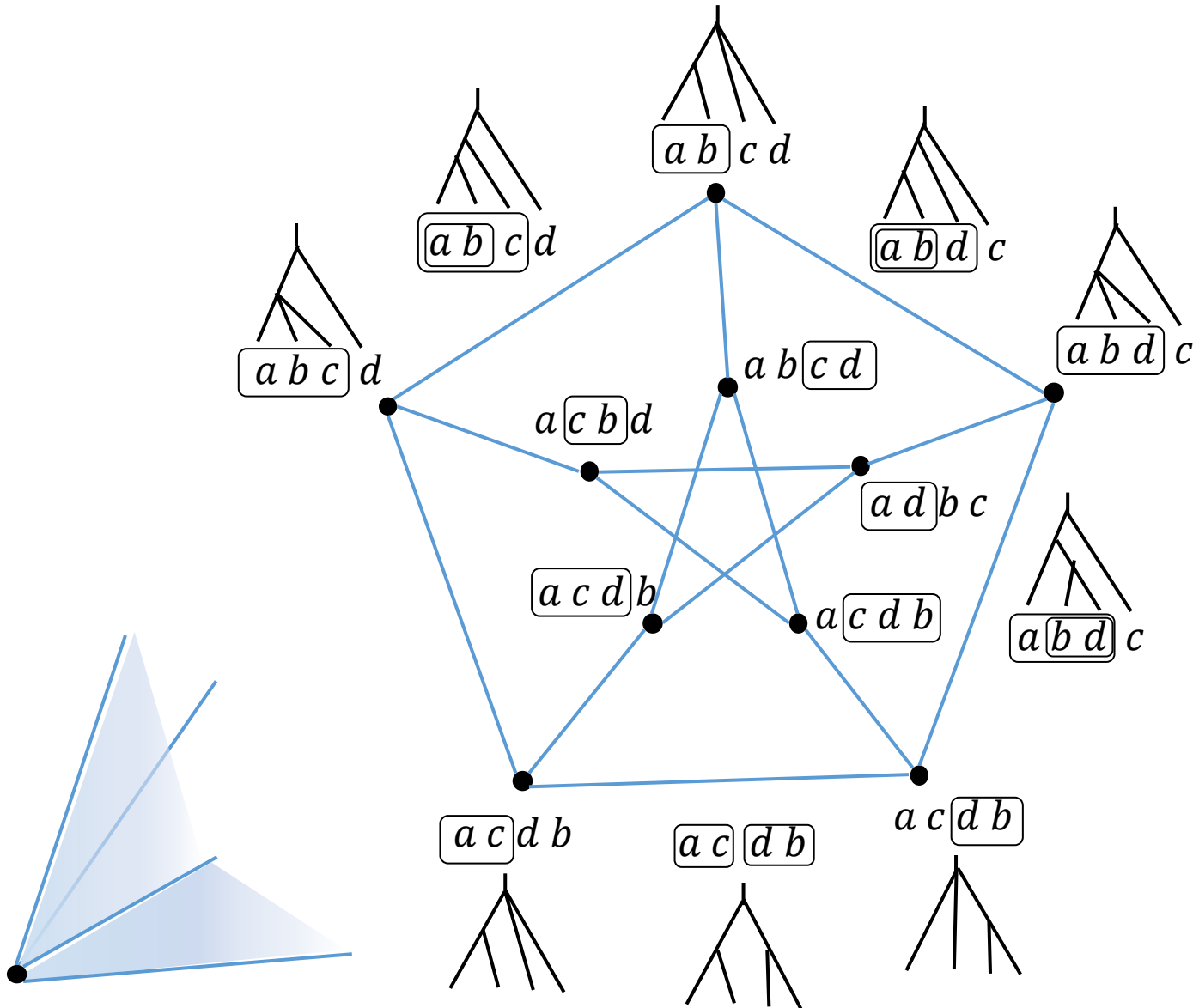
定理 Billera-Holmes-Vogtman 2001

系統樹空間 (\mathcal{T}, d) は CAT(0) である。





4点 $S = \{a, b, c, d\}$ 上の系統樹空間の断面



測地線問題：

2つの系統樹を結ぶ一意な測地線は求めよ.

定理 Owen 2011, Owen-Provan 2011

系統樹空間上の測地線問題は $O(n^4)$ 時間で解ける.

Owen-Provanのアルゴリズムの概略

- 系統樹空間は，非負象限 \mathbb{R}_+^n を貼り合わせた複体である．
- 「良い部分複体」が定義でき，その中の測地線は陽に書ける．
- 測地線は，ある「良い部分複体」に含まれる．
- 最も長さの短い測地線を持つ「良い部分複体」を求める問題
→ 2部グラフ上のパラメトリック重み付き最大安定集合問題
- Miller-Owen-Provan 2015: CAT(0)象限空間への拡張

内容

- 系統樹空間と測地線問題
- 組合せ的対象から定義されるCAT(0)空間

メディアングラフとCAT(0)立方複体

束・半束に対するオーソスキーム複体

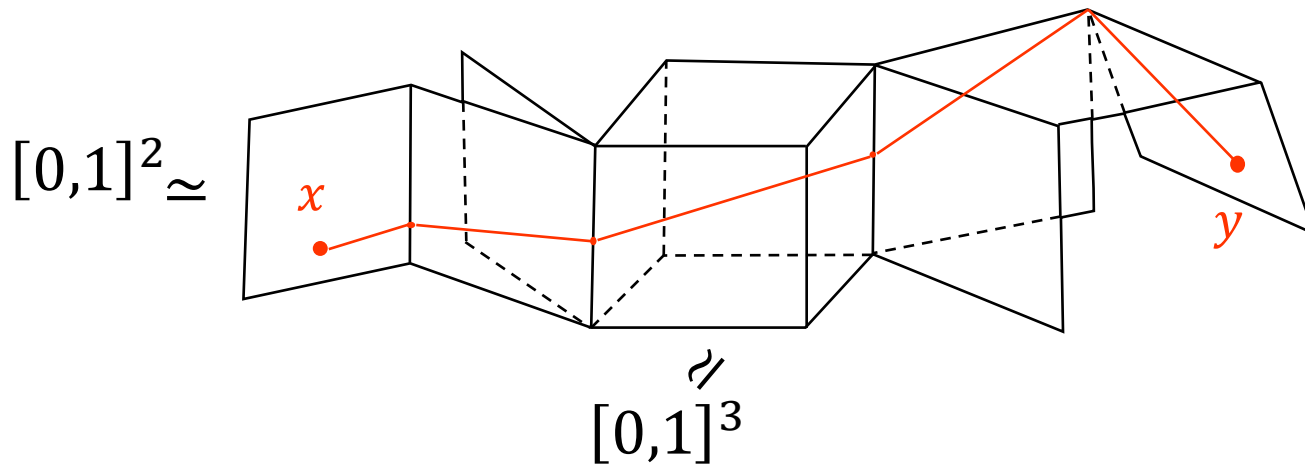
- CAT(0)空間上の凸最適化

非可換ランク計算への応用

CAT(0)立方複体

立方複体：いくつかのキューブ $[0,1]^n$ の貼り合せ
パスの長さ：各キューブで測る.

2点 x, y の距離 $d(x, y) := \inf \{ d(P) \mid P \text{ connects } x, y \}$



注：この立方複体はCAT(0)でない.

CAT(0)立方複体の組合せ的特徴付け

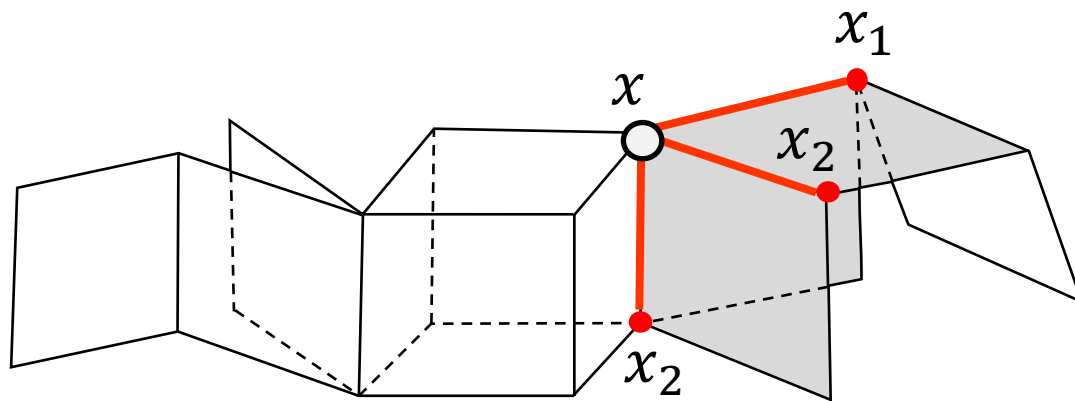
定理 Gromov 1987

立方複体がCAT(0)

\Leftrightarrow 単連結 & 各頂点 x のリンクがフラッグ

x と隣接頂点 x_1, x_2, \dots, x_k を含むキューブが存在

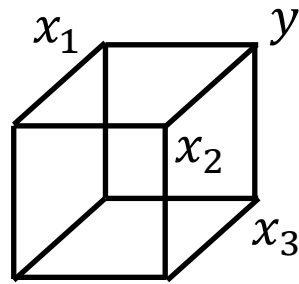
$\Leftrightarrow x, x_i, x_j$ を含むキューブが存在 ($\forall i, j$)



CAT(0)でない

CAT(0)立方複体のグラフ的特徴付け

メディアングラフ G : $\forall x_1, x_2, x_3 \in V(G), \overset{\text{一意}}{\exists} y \in V(G)$
 $d_G(x_i, x_j) = d_G(x_i, y) + d_G(y, x_j)$



メディアングラフでない

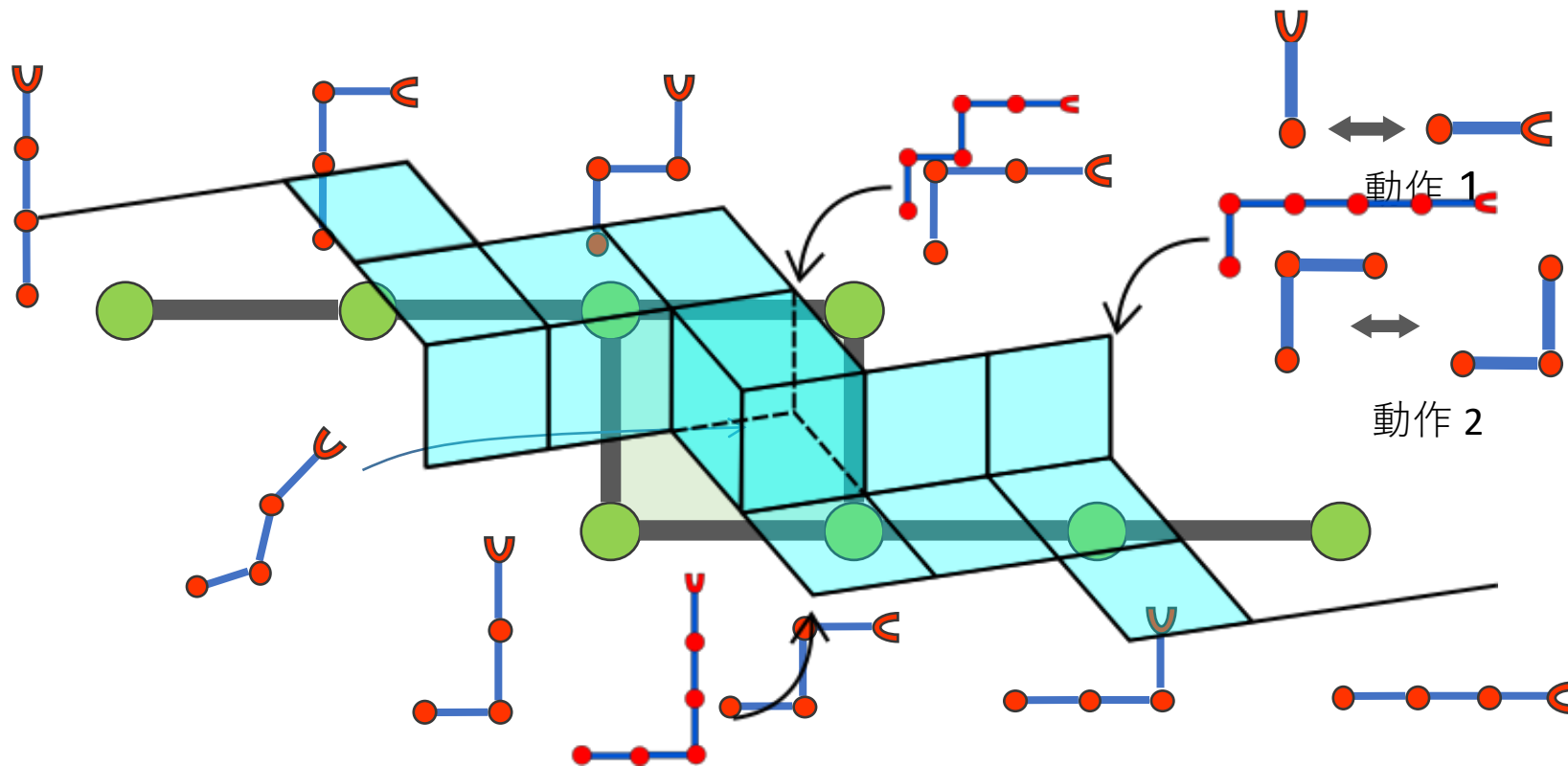
例：ツリー，グリッドグラフ，分配束のハッセ図，and more

定理 Chepoi 2000

- CAT(0)立方複体の1-スケルトンはメディアングラフ。
- メディアングラフのキューブ部分グラフをキューブに置き換えるとCAT(0)立方複体になる。

ロボット動作計画への応用 Abram-Ghrist 2004

ある種の変形ロボットの状態空間はCAT(0)立方複体になる



エネルギー最小の動作計画 \Rightarrow 測地線問題

CAT(0)立方複体上の測地線問題

注：一般の複体上の測地線問題はNP困難 Canny-Reif 1987

Owen 2011, Owen-Provan 2011: 系統樹空間, 多項式時間アルゴリズム

Chepoi-Maftuleac 2013 : 2次元, 多項式時間アルゴリズム

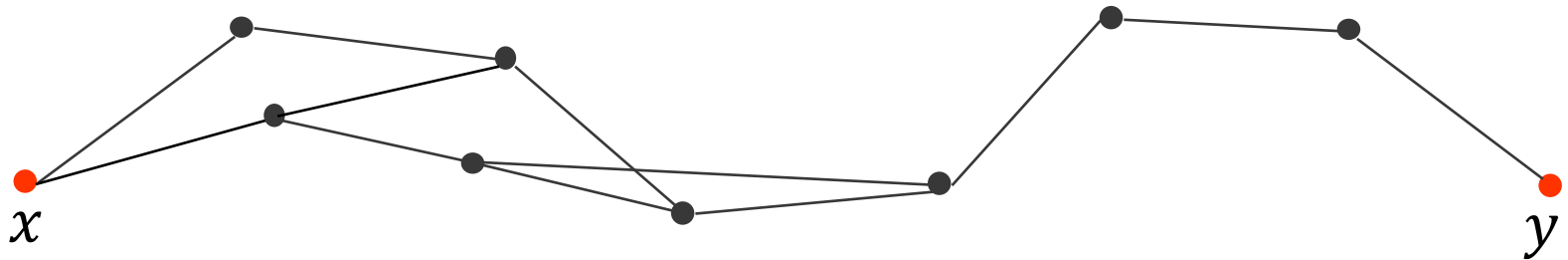
Miller-Owen-Provan 2015 : CAT(0)象限空間, 多項式時間アルゴリズム

Ardila-Owen-Sullivant 2012 : 一般, ?時間アルゴリズム

定理 Hayashi 2021

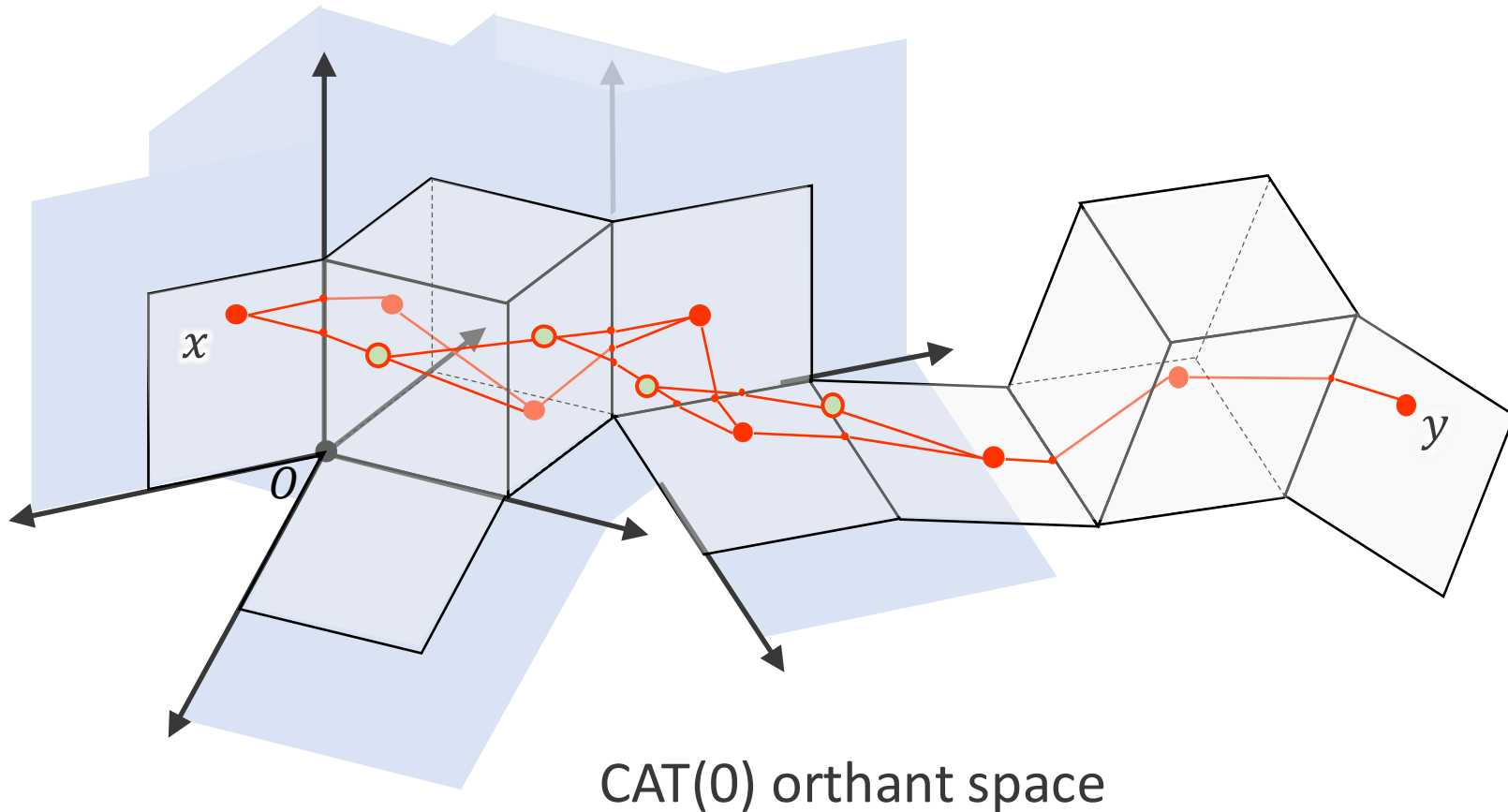
CAT(0)立方複体上の測地線問題は多項式時間で解ける.

Hayashiのアルゴリズム



- シンプルな折れ線パスの局所的更新
- CAT(0)立方複体は局所的には象限複体とみなせ,
更新にはMiller-Owen-Provanのアルゴリズムを用いる.
- 測地線への収束に「距離関数は凸」というCAT(0)空間の性質を使用.
- 「局所的に測地線が計算できるCAT(0)空間」に適用可能.
- インプットはCAT(0)立方複体のコンパクト表現PIP

Hayashi (ICALP 2018): a polynomial iterative geodesic algorithm for general CAT(0) cubical complexes, by using Owen-Provan algorithm as a subroutine.



CAT(0) orthant space

内容

- 系統樹空間と測地線問題
- 組合せ的対象から定義されるCAT(0)空間
メディアングラフとCAT(0)立方複体
束・半束に対するオーソスキーム複体
- CAT(0)空間上の凸最適化
非可換ランク計算への応用

Orthoscheme Complex Brady-McCammond 2012

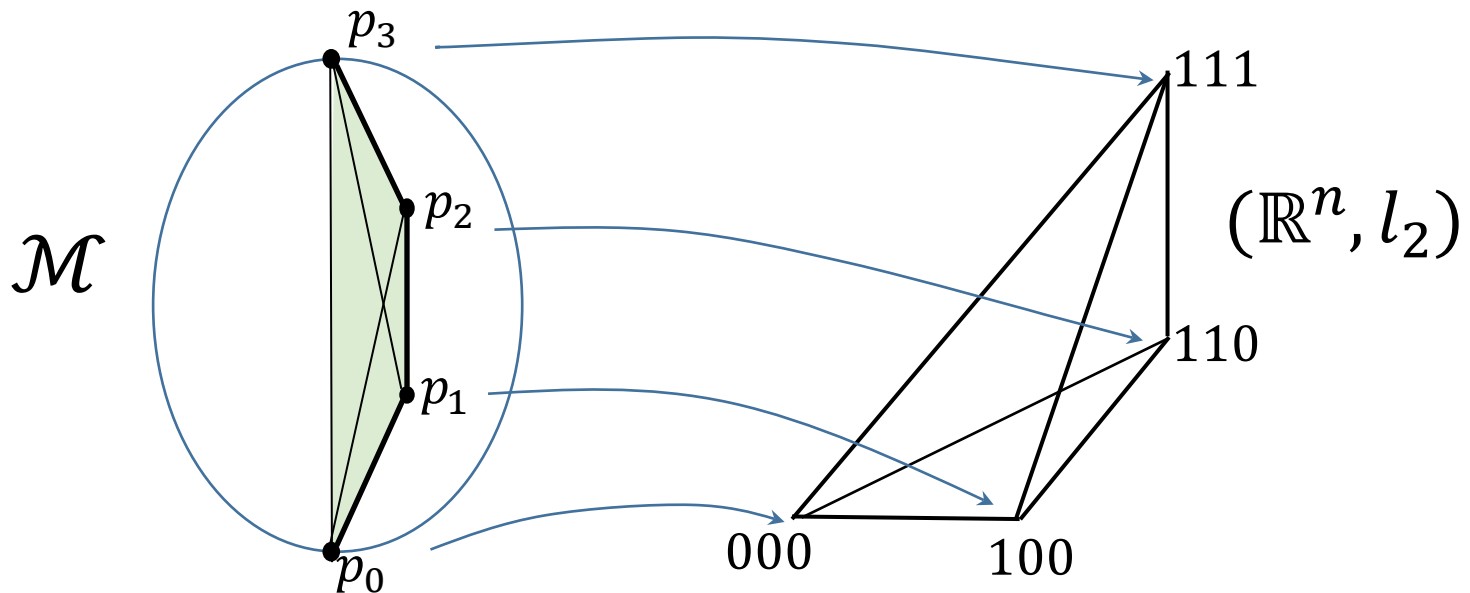
\mathcal{M} : graded poset

formal convex combination $\sum_i \mu_i = 1, \mu_i \geq 0$

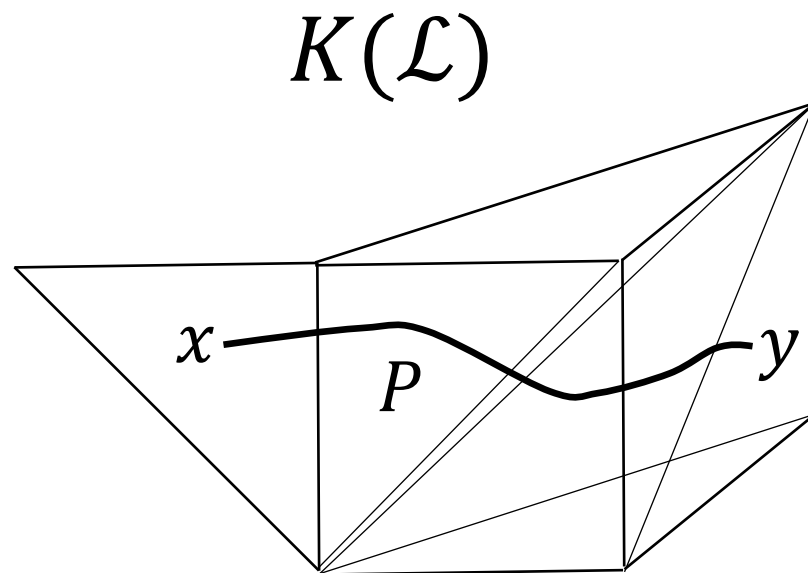
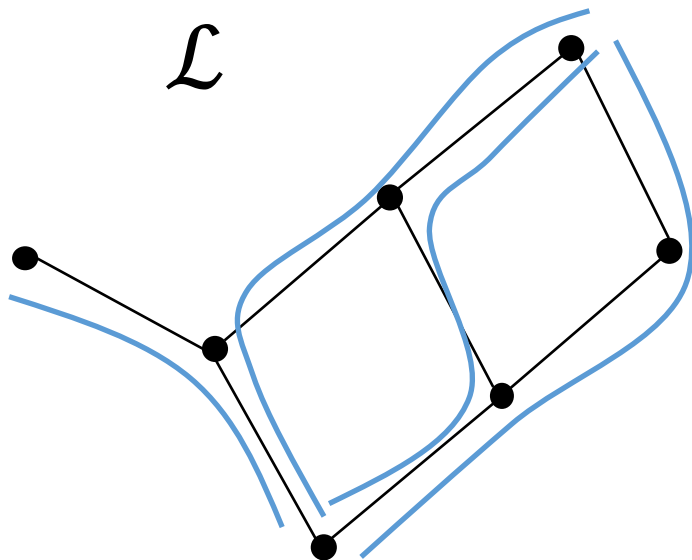
$K(\mathcal{M}) := \{ \sum_i \mu_i p_i \mid p_0 < p_1 < \dots < p_n, p_i \in \mathcal{M} \}$ = the order complex of \mathcal{M}

metrized by filling *orthoscheme* to each simplex:

$$\sum_i \mu_i p_i \mapsto \sum_i \mu_i (\overbrace{1, \dots, 1}^i, 0, \dots, 0)$$



Orthoscheme = $\text{conv} \{ (0, 0, \dots, 0), (1, 0, \dots, 0), (1, 1, 0, \dots, 0), \dots, (1, 1, 1, \dots, 1) \}$ 23



The length $d(P)$ of a path $P: [0,1] \rightarrow K(\mathcal{L})$ is well-defined

$$d(x, y) := \inf \{d(P) \mid P: (x, y)\text{-path}\}$$

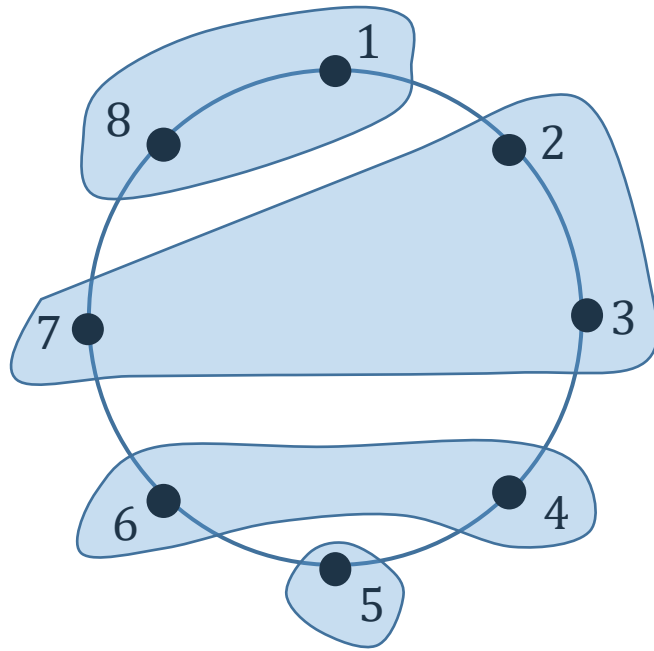
$\rightarrow (K(\mathcal{L}), d)$ is a geodesic metric space

Question in GGT [Brady-McCammond 2012]:

Which is the class of posets \mathcal{L} having $CAT(0) K(\mathcal{L})$?

Brady-McCammond Conjecture

(Brady-McCammond 2012)



Noncrossing partition on $\{1, 2, \dots, 8\}$

Ex. $\{\{8, 1\}, \{7, 2, 3\}, \{4, 6\}, \{5\}\}$

Noncrossing partition lattice

$:= \{ \text{noncrossing partitions} \}$

w.r.t. refinement relation

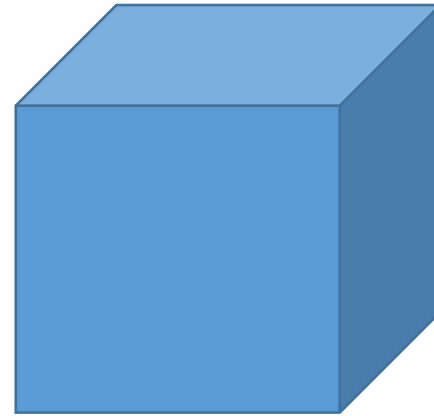
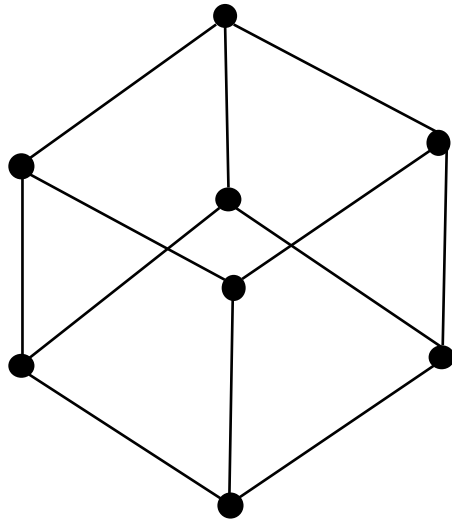
Conj. [BM12]

\mathcal{L} : noncrossing partition lattice $\Rightarrow K(\mathcal{L})$: CAT(0)

Thm. [BM12]

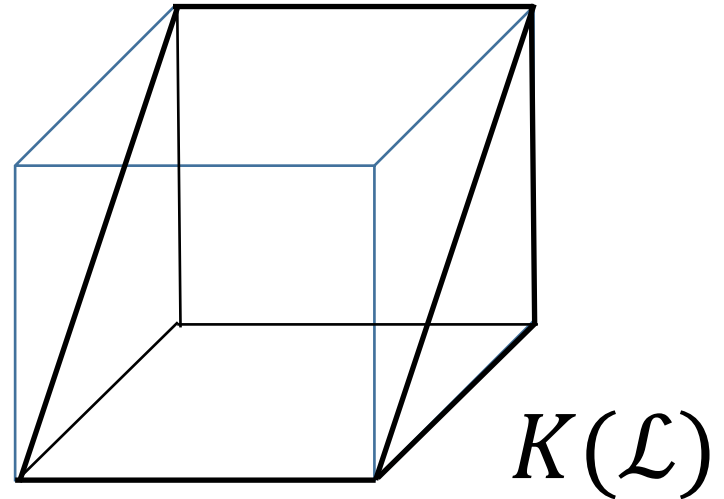
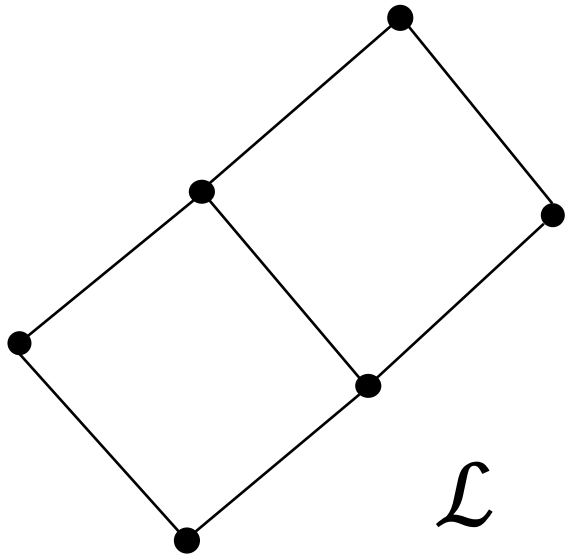
BM conjecture true \Rightarrow braid group is CAT(0) group

Boolean Lattice



$$\text{Lem: } \mathcal{L} = 2^{\{1,2,\dots,n\}} \Rightarrow K(\mathcal{L}) \simeq [0,1]^n \\ \rightarrow \text{CAT}(0)$$

Distributive Lattice



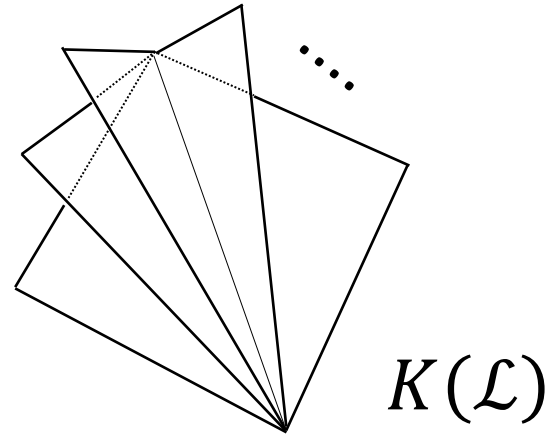
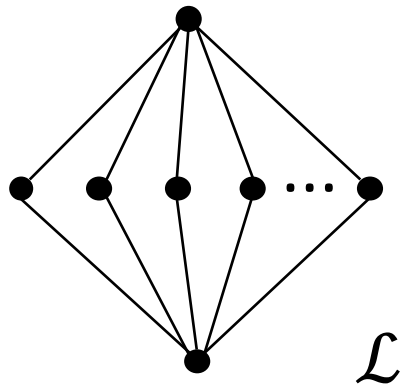
Birkhoff

Lem: \mathcal{L} = The family of ideals in a poset (V, \preceq)

$$K(\mathcal{L}) \simeq \{x \in [0,1]^V \mid x(j) \leq x(i) \ (i, j \in V: i \preceq j)\} \\ \rightarrow \text{CAT}(0)$$

c.f. order polytope [Stanley 86]

Modular Lattice



Thm. [Chalopin-Chepoi-H-Osajda 2020]

\mathcal{L} : modular lattice $\Rightarrow K(\mathcal{L})$: CAT(0)

Proof : lattice theoretic argument:

A key lemma [Birkhoff-Dedekind]

Two chains in a modular lattice generates a distributive lattice

H.2021

modular
semilattice

semimodular
lattice

Not $CAT(0)$
(Hayashi 2019)

geometric
lattice

supersolvable
lattice

median
semilattice

modular lattice

?? $CAT(0)$??

$CAT(0)$

noncrossing
partition
lattice

Boolean
semilattice

distributive
lattice

partition
lattice

tree space

Boolean lattice

BM conjecture

Thm. [H2021] Conj [CCHO2020]

\mathcal{L} : modular semilattice $\Rightarrow K(\mathcal{L})$: CAT(0)

\forall principal ideal is a modular lattice

$x \vee y, y \vee z, z \vee x \in \mathcal{L} \Rightarrow x \vee y \vee z \in \mathcal{L}$

Proof Outline:

For $K(\mathcal{L})$, CAT(0) property \Leftrightarrow Unique Geodesic Property

We prove UGP in constructive way

Key Fact: Owen-Provan algorithm

for geodesics in tree space \mathcal{T}_n

can prove UGP (without knowing CAT(0))

\rightarrow We extend this argument in lattice theoretic way

内容

- 系統樹空間と測地線問題
- 組合せ的对象から定義されるCAT(0)空間
 - メディアングラフとCAT(0)立方複体
 - 束・半束に対するオーソスキーム複体
- **CAT(0)空間上の凸最適化**
 - 非可換ランク計算への応用

CAT(0)空間上の凸最適化

事実：CAT(0)空間 X は一意的測地的である。

定義： $f: X \rightarrow \mathbb{R}$ が凸 \Leftrightarrow

$$(1-t)f(x) + tf(y) \geq f(P(t)) \quad (x, y \in X, t \in [0,1]),$$

ここで、 $P: [0,1] \rightarrow X$ は、 x から y への測地線。

M. Bačák: *Convex Analysis and Optimization in Hadamard Spaces*,
De Gruyter, Berlin, 2014.

注：アダマール空間 = 完備なCAT(0)空間



分割近接点法

X : 完備なCAT(0)空間 f_1, f_2, \dots, f_N : 凸関数

目標 $\sum_{i=1}^N f_i$ の最小化

分割近接点法の更新式：

$$x^{k+1} := \operatorname{argmin}_{x \in X} f_{k \bmod N}(x) + \frac{1}{\lambda_k} d(x, x^k)^2$$

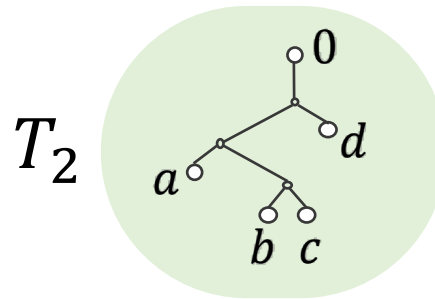
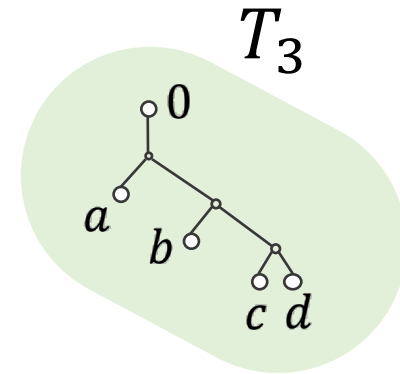
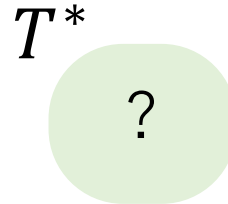
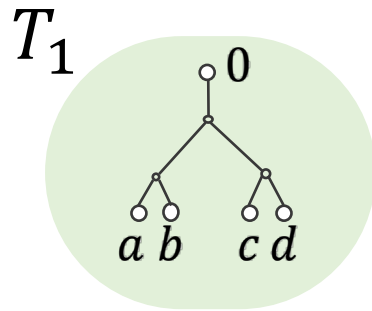
定理 Bačák 2014

適切な仮定のもと, $\lim_{k \rightarrow \infty} x^k = \text{最適解}$

Ohta-Pálfia 2015: 収束のスピードの評価

応用：系統樹たち T_1, T_2, \dots, T_N の「平均」 T^*

$$T^* := \operatorname{argmin}_T \sum_{i=1}^N d(T_i, T) \quad \text{凸関数}$$



- 各反復で $\operatorname{Min.} d(T_i, T) + \frac{1}{\lambda_k} d(T^k, T)$ を解く.
- T^{k+1} は, T_i と T^k を結ぶ測地線内に存在.

→ 測地線問題に帰着

CAT(0)空間上の凸最適化を

離散的な最適化問題の連続緩和問題として

使えないか？

Thm. [Chalopin-Chepoi-H-Osajda 2020]

\mathcal{L} : modular lattice $\Rightarrow K(\mathcal{L})$: CAT(0)

Thm. [H.18] \mathcal{L} : modular lattice

$f: \mathcal{L} \rightarrow \overline{\mathbb{R}}$ is submodular $\Leftrightarrow \bar{f}: K(\mathcal{L}) \rightarrow \overline{\mathbb{R}}$ is convex

$$f(p) + f(q) \geq f(p \wedge q) + f(p \vee q)$$

$$\bar{f}(x) := \sum_i \lambda_i f(p_i) \quad (x = \sum_i \lambda_i p_i \in K(\mathcal{L}))$$

→ 非可換Edmonds問題への応用 (Hamada-Hirai 2021)

Edmonds Problem Edmonds 1967

Can we compute the rank of

$$A = A_1x_1 + A_2x_2 + \cdots + A_mx_m$$

in polynomial time ?

x_i : variables, A_i : $n \times n$ matrices over field \mathbb{K}

A : matrix over $\mathbb{K}[x_1, x_2, \dots, x_m] \subset \mathbb{K}(x_1, x_2, \dots, x_m)$

- RP, but P ? (for large field)
- Related to fundamental problems in diverse areas
~ combinatorial optimization, rigidity theory, TCS,...

Non-commutative Edmonds Problem

Ivanyos-Qiao-Subrahmanyam 2017

Can we compute the rank (*nc-rank*) of

$$A = A_1 x_1 + A_2 x_2 + \cdots + A_m x_m$$

in polynomial time ?

x_i : noncommutative variables, A_i : matrices over field \mathbb{K}

A : matrix over free ring $\mathbb{K}\langle x_1, x_2, \dots, x_m \rangle$

\cap

free skew field $\mathbb{K}(\langle x_1, x_2, \dots, x_m \rangle)$

- Broaden the literature:
Noncommutative algebra, Invariant theory, ...

Null cone membership for left-right action

$$SL_n \times SL_n \ni (S, T) \mapsto (SA_k T)_{k=1,2,\dots,m}$$

nc-rank in \mathbf{P}

- Garg-Gurvits-Oliveira-Wigderson 2019 : $\mathbb{K} = \mathbb{Q}, \mathbb{R}, \mathbb{C}$

Gurvits' operator scaling \approx alternating minimization for
a *geodesically convex* function

on symmetric space GL_n/U_n

$$\text{nc-nonsingularity} \Leftrightarrow \inf \left\{ \log \frac{\det \sum A_i X A_i^T}{\det X} : X \succ 0 \right\} > -\infty$$

→ *Noncommutative optimization* (Bürgisser et al.)

→ GCT (Geometric Complexity Theory) との合流

- Ivanyos-Qiao-Subrahmanyam 2018: \mathbb{K} arbitrary

Wong sequence --- vector-space analogue of augmenting path

Matrix completion by cyclic division algebra

Our contribution [Hamada-H 2020]

A different polytime algorithm to compute nc-rank

Features / techniques:

- Submodular optimization on modular lattice

$$f(p) + f(q) \geq f(p \wedge q) + f(p \vee q)$$

- Convex optimization on CAT(0) space

non-manifold

For nc-rank over \mathbb{Q} (to avoid bit-complexity issue):

- reduction to nc-rank over $\text{GF}(p)$ by p -adic valuation

→ discrete convex optimization

on Euclidean building for $GL_n(\mathbb{Q})$

Submodularity in nc-rank

Thm (Fortin-Reutenauer 2004)

$$\text{nc-rank } \sum_k A_k x_k = 2n - \text{Max. } r + s$$

$$\text{s.t. } PA_k Q = \begin{array}{|c|c|} \hline * & * \\ \hline * & * \\ \hline \mathbf{0} & * \\ \hline \end{array} \quad (\forall k)$$

r s

$$P, Q \in GL_n(\mathbb{K})$$

$$\text{Max. } \dim X + \dim Y \quad \text{s.t. } A_k(X, Y) = \{0\} \quad (\forall k)$$

$$X, Y \subseteq \mathbb{K}^n \text{ vector subspaces}$$

$$\text{where } A_k(x, y) := x^T A_k y$$

$$\text{Max. } \dim X + \dim Y \quad \text{s.t. } A_k(X, Y) = 0 \quad (\forall k)$$

$$X, Y \subseteq \mathbb{K}^n \quad \text{vector subspaces}$$

$$2n + 1 \quad \text{III}$$

$$\text{Min. } -\dim X - \dim Y + C \sum_k \text{rank } A_k|_{X \times Y}$$

$$\text{s.t. } (X, Y) \in \mathcal{L} \times \mathcal{L}$$

\mathcal{L} : the modular lattice of all vector subspaces of \mathbb{K}^n

Lem: The objective function is submodular in $\mathcal{L} \times \mathcal{L}^*$

$$f(X, Y) + f(X', Y') \geq f(X + X', Y \cap Y') + f(X \cap X', Y + Y')$$

$$\wedge = (+, \cap), \vee = (\cap, +)$$

partial order reversed

Our polytime algorithm to solve SFM for nc-rank

$$\text{Min. } -\dim X - \dim Y + C \sum_i \text{rank } A_i |_{X \times Y}$$

$$\text{s. t. } (X, Y) \in \mathcal{M} = \mathcal{L} \times \mathcal{L}^*$$

- Continuous & convex relaxation to *CAT(0) space*

$$\mathcal{M} \xRightarrow{\substack{\text{orthoscheme} \\ \text{complex}}} K(\mathcal{M}), \text{ a CAT}(0) \text{ space}$$

$$f \xRightarrow{\substack{\text{Lovász} \\ \text{extension}}} \bar{f}: K(\mathcal{M}) \rightarrow \mathbb{R}, \text{ convex}$$

- Minimize \bar{f} by SPPA & apply convergence estimate
- SPPA is implementable \leftarrow lattice theoretic argument

参考文献

J. Chalopin, V. Chepoi, H. Hirai, and D. Osajda: Weakly modular graphs and nonpositive curvature, *Memoirs of the AMS*, 268, no.1309, (2020)

K. Hayashi: A polynomial time algorithm to compute geodesics in CAT(0) cubical complexes, *Discrete & Computational Geometry* 65 (2021), 636--654.

H. Hirai: A nonpositive curvature property of modular semilattices, *Geometriae Dedicata*, 214 (2021), 427--463.

M. Hamada and H. Hirai: Computing the nc-rank via discrete convex optimization on CAT(0) spaces, *SIAM Journal on Applied Geometry and Algebra* 5 (2021), 455--478.