

SINNET について

—不変量 $a_k(X)$ —

雙知 延行*

Notes on SINNET

—invariant $a_k(X)$ —

Nobuyuki Sochi*

Abstract

We studied the metric invariant $a_k(X) = \min \max \frac{1}{k} \sum_{l=1}^k \text{dist}(x, x_l)$. In this paper, we play the game “SINNET” by applying this invariant to Sphere.

1. ゲーム「SINNET」について

k 人対 k 人で対戦ゲームをする。

最初に、偶数人対偶数人、つまり、 $2p$ 人対 $2p$ 人 (p は自然数) で対戦ゲームをする場合を考える。まず、一方のチームの 1 人 (先攻) が玉を投げ落とし、落ちた瞬間に落ちて動かない玉の位置まで相手の $2p$ 人が同時に同じ速さで最短距離で拾いに行き (あるいは、 $2p$ 人のうち何人かは玉の方向に向かわなくても良いし、別の方向に向かっても良いものとする)、玉を拾い、最初に拾った人が拾った玉を投げて、同様に相手チームの $2p$ 人 (あるいは、そのうちの数人) が拾いに行き、以下同様にゲームを続ける。なるべく遠くに投げて、 $2p$ 人のうち 1 人が拾ったら拾ったプレイヤーの移動した距離数量だけ玉を落とした相手チームが得点する。得点がある得点 (例えば、大円 10 周分) に先に達した方を 1 ゲーム勝ちとして、先攻後攻を入れ替えてゲームを続ける。 $4n$ 人は全員同じ速さとする。

手始めに、球面上でこのゲームを行う。便宜上、球面は半径が 1 の n 次元単位球面 S^n とし、無色透明のスケルトンで、玉が落ちたら玉までの距離が $\pi/2$ より近いか遠いかがプレイヤーに区別がつくものとする。 n 次元単位球面は $n-1$ 次元単位球面の spherical suspension である。ここで、spherical suspension とは、 $n-1$ 次元単位球面からの距離が $\pi/2$ となる 2 点を極として、その 2 点と球面上の点を測地線で結び、球面の距離を入れて n 次元単位球

面とすることである。各プレイヤーから玉の落下点までの最短測地線によって張られたネットの中の球面 (Sphere) における TENNIS のダブルス (?) のようなこのゲームを SINNET (S in net) と名付ける。

まずは、2 人対 2 人で 2 次元球面 S^2 上で対戦する。次に、2 人対 2 人で n 次元球面 S^n ($n \geq 2$) 上で対戦する。その次に、 $2p$ 人対 $2p$ 人 (p は自然数) で 2 次元球面 S^2 上で対戦し、次に、 $2p$ 人対 $2p$ 人で n 次元球面 S^n ($n \geq 2$) 上で対戦する。

奇数人対奇数人の場合も $2p$ 人対 $2p$ 人の場合と同様の条件で考える。つまり、一方のチームの 1 人が玉を投げ落とし、落ちた瞬間に落ちて動かない玉の位置まで相手の $2p-1$ 人が同時に同じ速さで最短距離で拾いに行き (あるいは、 $2p-1$ 人のうち何人かは玉の方向に向かわなくても良いし、別の方向に向かっても良いものとする)、玉を拾い、最初に拾った人が拾った玉を投げて、同様に相手チームの $2p-1$ 人 (あるいは、そのうちの数人) が拾いに行き、以下同様にゲームを続ける。なるべく遠くに投げて、 $2p-1$ 人のうち 1 人が拾ったら拾ったプレイヤーの移動した距離数量だけ玉を落とした相手チームが得点する。得点がある得点に先に達した方を 1 ゲーム勝ちとする。合計 $4n-2$ 人は全員同じ速さとする。この様に、 $2p-1$ 人対 $2p-1$ 人 (p は自然数) で 2 次元球面 S^2 上で対戦し、 $2p-1$ 人対 $2p-1$ 人で n 次元球面 S^n ($n \geq 2$) 上でも対戦する。

最後に他の空間 (例えば、射影空間やアレクサンドロフ空間) において考える。

2. 不変量 $a_k(X)$ について

空間 X において k 個の点から任意の点 x までの距離の平均の最大値が最小となるような k 個の点の配置での値を $a_k(X)$ と定義する。つまり、 $a_k(X) = \min \max \frac{1}{k} \sum_{l=1}^k \text{dist}(x, x_l)$ と定義する。まずは、 X が n 次元単位球面 S^n の場合を考える。

2. 1 $k = 2p$ のとき

n 次元単位球面 S^n においては、 k が偶数 ($k = 2p$) のとき、 $a_k(S^n) = \frac{1}{2}\pi$ になることが分かっている [(2)(3)]。 k が偶数のとき、 $a_k(S^n)$ が実現される k 個の点の配置は p 組の 2 個の点がそれぞれ対蹠点 (距離 π の点) のペアとなると分かっている [(2)(3)]。このとき、 x は任意の点である。

例として図 1 を挙げる。

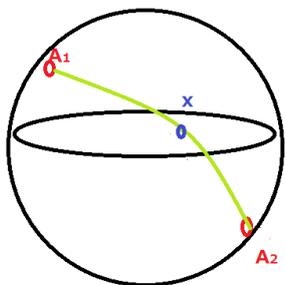


図1 $a_2(S^2)$ が実現された配置

2. 2 $k = 2p - 1$ のとき

k が奇数 ($k = 2p - 1$) のとき、 $a_k(S^n) = \frac{2p^2 - 2p + 1}{(2p - 1)^2} \pi$ となり、 k が奇数のとき、 $a_k(S^n)$ が実現される k 個の点の配置は大円上に k 個の点が等間隔に並んだときで、 x は k 個の点のうちの任意の 1 点の対蹠点のときと分かっている [(2)(3)]。

例として図 2 を挙げる。

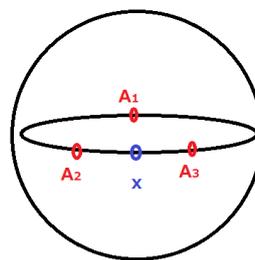


図2 $a_3(S^2)$ が実現された配置

3. 球面上の 2 人対 2 人の対戦

3. 1 S^2 上の対戦

S^2 上で A チームのメンバー A_1 と A_2 が B チームのメンバー B_1 と B_2 と 2 人対 2 人で対戦する。まず、 A_1 が玉を投げたとする。 B_1 と B_2 からなるべく遠くに投げるために、2 人からの距離の平均の最大値を考える。 B_1 と B_2 はその最大値が最小となる配置を考えて、その配置に移動しておく。つまり、 $a_2(S^2)$ を考えることになる。上の結果より、その値は $\pi/2$ で B_1 と B_2 の 2 人は球面上の対蹠点の位置にいれば良いことになる。

図 3 で A_1 がどこに投げても、B チームのメンバーからの最短距離は $\pi/2$ 以下となるので、 B_1 と B_2 の 2 人からの距離が同じ $\pi/2$ となる点 (お見合い点と呼ぶ) を狙うと良い。B チームは、 B_1 と B_2 のうち x により近い方 (お見合い点の場合は任意) が玉を取りに行き、他方は相方の対蹠点に移動して次に備えておけば良い。

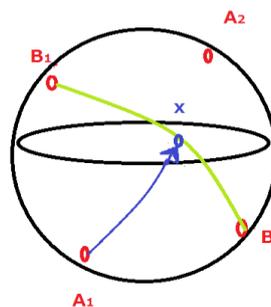


図3 S^2 上の対戦

3. 2 S^n 上の対戦

S^n 上で A チームのメンバー A_1 と A_2 が B チームのメンバー B_1 と B_2 と 2 人対 2 人で対戦する。まず、 A_1 が玉を投げたとする。 B_1 と B_2 からなるべく遠くに投げるために、2 人からの距離の平均の最大値を考える。 B_1 と B_2 はその最大値が最小となる配置を考えて、その配置に移動しておく。つまり、 $a_2(S^n)$ を考えることになる。上の結果より、その値は $\pi/2$ で B_1 と B_2 の 2 人は球面上の対蹠点の位置にいれば良いことになる。

図 4 で A_1 がどこに投げて、B チームのメンバーからの最短距離は $\pi/2$ 以下となるので、 B_1 と B_2 の 2 人からの距離が同じ $\pi/2$ となる点 (お見合い点) を狙うと良い。B チームは、 B_1 と B_2 のうち x により近い方 (お見合い点の場合は任意) が玉を取りに行き、他方は相方の対蹠点に移動して次に備えておけば良い。

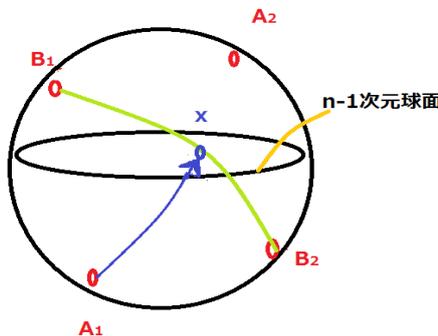


図 4 S^n 上の対戦

4. 球面上の 2 p 人対 2 p 人の対戦

4. 1 S^2 上の対戦

S^2 上で A チームのメンバー $A_1 \sim A_{2p}$ が B チームのメンバー $B_1 \sim B_{2p}$ と 2 p 人対 2 p 人で対戦するとする。まず、 A_1 が玉を投げたとする。 $B_1 \sim B_{2p}$ からなるべく遠くの距離に投げるために、2 p 人からの距離の平均の最大値を考える。 $B_1 \sim B_{2p}$ はその最大値が最小となる配置を考えて、その配置に移動しておく。つまり、 $a_{2p}(S^2)$ を考えることになる。上の結果より、その値は $\pi/2$ で B チームの p ペアの 2 人は球面上の対蹠点にそれぞれいければ良いことになる。B

チームは、 $B_1 \sim B_{2p}$ のうち x により近い人 (お見合い点の場合は任意) が玉を取りに行き、その相方は対蹠点の位置に移動して次に備えておけば良い。

2 つの対蹠点から始めて spherical suspension を 2 回とった時に、初めの 2 点も含めて、それぞれの極の 2 点に順に配置をしていけば、 $\pi/2$ よりもさらに小さくすることができる。

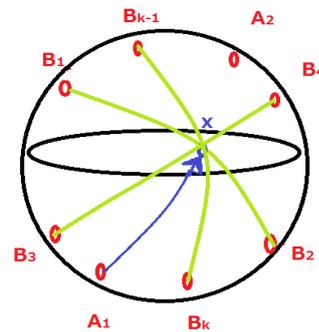


図 5 S^2 上の対戦

4. 2 S^n 上の対戦

S^n 上で A チームのメンバー $A_1 \sim A_{2p}$ が B チームのメンバー $B_1 \sim B_{2p}$ と 2 p 人対 2 p 人で対戦するとする。まず、 A_1 が玉を投げたとする。 $B_1 \sim B_{2p}$ からなるべく遠くの距離に投げるために、2 p 人からの距離の平均の最大値を考える。 $B_1 \sim B_{2p}$ はその最大値が最小となる配置を考えて、その配置に移動しておく。つまり、 $a_{2p}(S^n)$ を考えることになる。上の結果より、その値は $\pi/2$ で B チームの p ペアの 2 人は球面上の対蹠点にそれぞれいければ良いことになる。B チームは、 $B_1 \sim B_{2p}$ のうち x により近い人 (お見合い点の場合は任意) が玉を取りに行き、その相方は対蹠点の位置に移動して次に備えておけば良い。

2 つの対蹠点から始めて spherical suspension をとることを繰り返した時に、初めの 2 点も含めて、それぞれの極の 2 点に順に配置をしていけば、 $\pi/2$ よりもさらに小さくすることができる。

相手の対蹠点に玉を落とせば良い。

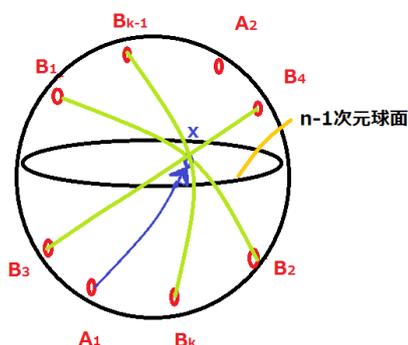


図6 S^n 上の対戦

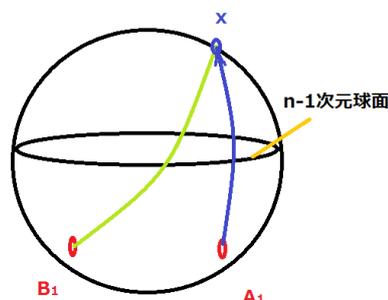


図8 S^n 上の対戦

5. 球面上の1人対1人の対戦

5.1 S^2 上の対戦

S^2 上で A チームのメンバー $A_1 \sim A_{2p-1}$ が B チームのメンバー $B_1 \sim B_{2p-1}$ と $2p-1$ 人対 $2p-1$ 人で対戦する場合も考えてみる。 $p=1$ の場合、つまり、1人対1人の場合は、上の結果より、 $a_1(S^2) = \pi$ となるので、相手の対蹠点に玉を落とせば良い。

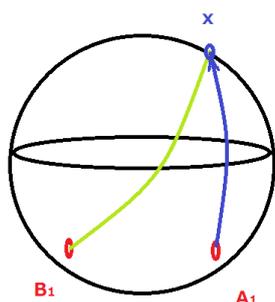


図7 S^2 上の対戦

5.2 S^n 上の対戦

S^n 上で A チームのメンバー $A_1 \sim A_{2p-1}$ が B チームのメンバー $B_1 \sim B_{2p-1}$ と $2p-1$ 人対 $2p-1$ 人で対戦するときの $p=1$ の場合、つまり、1人対1人の場合は、上の結果より、 $a_1(S^n) = \pi$ となるので、

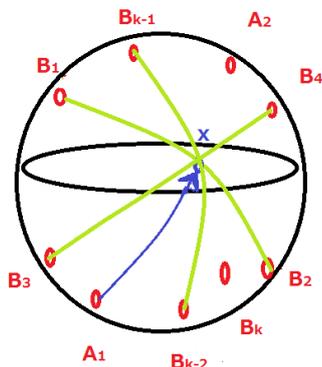
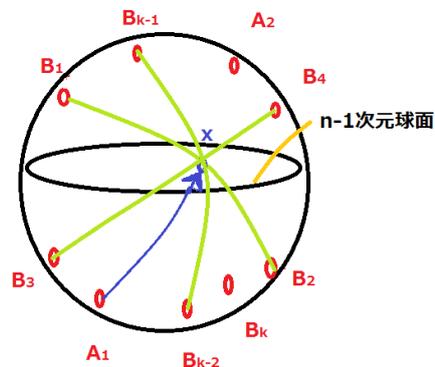
6. 球面上の $2p-1$ 人対 $2p-1$ 人の対戦

6.1 S^2 上の対戦

S^2 上で A チームのメンバー $A_1 \sim A_{2p-1}$ が B チームのメンバー $B_1 \sim B_{2p-1}$ と $2p-1$ 人対 $2p-1$ 人で対戦するときの $p \geq 2$ の場合を考える。まず、 A_1 が玉を投げたとする。 $B_1 \sim B_{2p-1}$ からなるべく遠くの距離に投げるために、 $2p-1$ 人からの距離の平均の最大値を考える。 $B_1 \sim B_{2p-1}$ はその最大値が最小となる配置を考えて、その配置に移動しておく。つまり、 $a_{2p-1}(S^2)$ を考えることになる。上の結果より、その値の $\frac{2p^2-2p+1}{(2p-1)^2} \pi$ は $\pi/2$ を超えていて、B チームの $p-1$ ペアの2人が球面上の対蹠点にそれぞれいれば、 $2p$ 人対 $2p$ 人の対戦とほぼ同様にしてより近い人（お見合いの場合は関係する任意の人）が $\pi/2$ 以下の距離で玉を拾いに行けば良いことになる。

あるいは、奇数の場合の $a_{2p-1}(S^2)$ の結果通りに、大円上に等間隔の配置にいたとしても、誰かが $\pi/2$ 以下の距離で玉を拾いに行けば良いことになる。

2つの対蹠点から始めて spherical suspension を2回とった時に、初めの2点も含めて、それぞれの極の2点に順に配置をしていけば、 $\pi/2$ よりもさらに小さくすることができる。

図9 S^2 上の対戦図10 S^n 上の対戦

6. 2 S^n 上の対戦

S^n 上で A チームのメンバー $A_1 \sim A_{2p-1}$ が B チームのメンバー $B_1 \sim B_{2p-1}$ と $2p-1$ 人対 $2p-1$ 人で対戦するときの $p \geq 2$ の場合を考える。 A_1 が玉を投げたとする。 $B_1 \sim B_{2p-1}$ からなるべく遠くの距離に投げるために、 $2p-1$ 人からの距離の平均の最大値を考える。 $B_1 \sim B_{2p-1}$ はその最大値が最小となる配置を考えて、その配置に移動しておく。つまり、 $a_{2p-1}(S^n)$ を考えることになる。上の結果より、その値の $\frac{2p^2-2p+1}{(2p-1)^2} \pi$ は $\pi/2$ を超えていて、B チームの $p-1$ ペアの 2 人が球面上の対蹠点にそれぞれいれば、 $2p$ 人対 $2p$ 人の対戦とほぼ同様にしてより近い人（お見合いの場合は関係する任意の人）が $\pi/2$ 以下の距離で玉を拾いに行けば良いことになる。

あるいは、奇数の場合の $a_{2p-1}(S^n)$ の結果通りに、大円上に等間隔の配置にいたとしても、より近い人が $\pi/2$ 以下の距離で玉を拾いに行けば良いことになる。

2つの対蹠点から始めて spherical suspension をとることを繰り返した時に、初めの 2 点も含めて、それぞれの極の 2 点に順に配置をしていけば、 $\pi/2$ よりもさらに小さくすることができる。

7. 終わりに

射影空間 RP^n での対戦も同様に考えることができる。例えば $n \geq 2$ のときに、 $a_2(RP^n) = \frac{\pi}{2}$ となる。

また、特異点を含むような、多様体ではない空間でゲームをしたらどうなるだろうか。例えば、曲率が 1 以上の n 次元アレクサンドロフ空間 X においては、擬測地線を用いたトポノゴフの比較定理より、 $a_k(X) \leq a_k(S^n)$ になることが分かっている [(2)(3)]。ここで、アレクサンドロフ空間とは、測地三角形において比較定理が成り立つという意味で曲率が定義された空間である。 k が奇数のとき、上式の等号が成立するときに、アレクサンドロフ空間 X は球面 S^n と等長的になることが分かっている [(2)(3)]。 k が偶数の場合の等号成立時はいくつかに分かれる。

8. 参考文献

- (1) K.Grove-P.Petersen, On the excess of metric spaces and manifolds. preprint
- (2) N.Sochi, Some metric invariants of spheres and Alexandrov spaces I. Math.J.Okayama Univ.46,163-182(2004)
- (3) N.Sochi, Some metric invariants of spheres and Alexandrov spaces II. Math.J.Okayama Univ.47,193-202(2005)