

マスフェスタ

1. 活動時期 2025年8月23日

高校2年 細木 悠音

2. 活動の概要

大阪府立大手前高校で開催される、数学限定の研究発表会です。全国の高校から生徒が集まつてくるほか、関西圏を中心とした大学教授も発表を見に来ます。

3. 感想

TeXの使い方や数学の発表としてのフォーマルな表現は学びになったと思います。

また、2名ほど教授とお話しをすることができ、この発表会後の研究の方針を決めるにあたり参考になりました。

マスフェスタそのものとは少し離れますか印象に残ったエピソードとしては、一緒にいったKくんと新幹線や部屋で数学の問題を解いたり、動画を見たりしたことです。

4. 今後参加する生徒に向けたアドバイス

数学が好きな人はぜひ参加してみてください(数学の先生に声をかけてみてください)。こんなことを考える高校生がいるんだと知る良い機会になると思います。

リフル・シャッフルとヒンズー・シャッフルを交互に行つたときの初期配置に戻るまでの回数

市川高等学校 2年 細木悠音

定義

リフル・シャッフル(R)

上から $1, 2, \dots, 2n$ と数字が書かれたカードが積まれている山札を上半分 A と下半分 B に分ける。その後 A と B のカードが交互になるようにして一つの山に戻す。このとき、上下の反転が起らないうようにし、B の山札の一番上のカードが一番上にくるように戻す。

$$(1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8) \xrightarrow{R} (5, 6, 1, 2, 3, 8, 4)$$

Fig. 1 R の前後のカードの並びの変化($n = 4$ のとき)

Persi Diaconis らによつて、 2^n 枚の山札に対し、 $2n$ 回 R を施すことで山札が初期配置に戻ることが知られている。

ヒンズー・シャッフル(H)

上から $1, 2, \dots, 2n$ と数字が書かれたカードが積まれている山札を上半分 A と下半分 B に分ける。その後 A と B の位置を入れ替える。

$$(1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8) \xrightarrow{H} (5, 6, 7, 8, 1, 2, 3, 4)$$

Fig. 2 H の前後のカードの並びの変化($n = 4$ のとき)

$2n$ 枚の山札に対し、2 回 H を施すことで山札が初期配置に戻る。

合成シャッフル

R の後に H を施す合成シャッフルを HR と表す。



Fig. 3 HR の前後のカードの並びの変化($n = 4$ のとき)

命題

2^n 枚の山札に対して、 HR を n 回施すと山札が初期配置に戻る。

Table. 1 $n = 3$ のとき

	1回目	2回目	3回目	4回目	5回目	6回目	7回目	8回目
1回目	7	3	8	4	5	1	6	2
2回目	6	8	2	4	5	7	1	3
3回目	1	2	3	4	5	6	7	8

i と書かれたカードが、 HR を m 回施した後から何枚目にあるかを

$$f_m(i)$$

です。また、

$$f_0(i) = i$$

とする。

参考文献

Persi Diaconis, R. L. Graham and William M. Kator, The mathematics of Perfect Shuffle, Advances in Applied Mathematics, 1983, Vol.4, 175-196.

補題

縦軸を i 、横軸を m として表を作る(ただし、 $1 \leq i \leq 2^n$ 、 $0 \leq m \leq n$)。表の要素 (i, m) を

$$(i, m) = \begin{cases} A & (1 \leq f_m(i) \leq 2^{n-1}) \\ B & (2^{n-1} + 1 \leq f_m(i) \leq 2^n) \end{cases}$$

とすると、次のことが成立。

(I) $0 \leq m \leq n - 1$ における A, B の横の並びは、 i に対して全て異なる。

(II) $m = n$ のときの A, B の縦の並びは、 $m = 0$ のときの A, B の縦の並びと一致する。

Table. 3 $n = 3$ のとき

i	0	1	2
1	A	B	B
2	A	B	A
3	A	A	A
4	A	A	A
5	B	B	B
6	B	B	B
7	B	A	B
8	B	A	A

(I) の証明

数学的帰納法により示す。

(i) $n = 1$ のとき成立。

(ii) $n = k$ のとき成立と仮定する。

$n = k + 1, 1 \leq i \leq 2^k$ のとき、 $f_1(i)$ は

$$f_1(i) = \begin{cases} 2(i + 2^{k-1}) & (1 \leq i \leq 2^{k-1}) \\ 2(i - 2^{k-1}) & (2^{k-1} + 1 \leq i \leq 2^k) \end{cases}$$

であり、 $n = k$ のときの $m = 1$ から $m = k - 1$ までの A, B の横の並び

は、 $n = k$ のときの $m = 0$ から $m = k - 1$ までの A, B の横の並びと一致。 i に対し全て異なる。 $2^k + 1 \leq i \leq 2^{k+1}$ のときも対称性により示せる。

(II) の証明

数学的帰納法により示す。

(i) $n = 1$ のとき成立。

(ii) $n = k$ のとき成立と仮定する。

$n = k + 1, 1 \leq i \leq 2^k$ のとき、 $f_2(i)$ は

$$f_2(i) = \begin{cases} 2(2i + 2^{k-1} - 1) + 1 & (1 \leq i \leq 2^{k-1}) \\ 2(2i - 2^{k-1} - 1) + 1 & (2^{k-1} + 1 \leq i \leq 2^k) \end{cases}$$

であり、 $n = k$ のときの $m = 1$ から $m = k - 1$ までの A, B の横の並びは、 $n = k + 1$ のときの $(i, k + 1)$ の要素と、 $n = k$ のときの (i, k) の要素は異なる。 $2^{k-1} + 1 \leq i \leq 2^k$ のとき、 $f_2(i)$ は

$$f_2(i) = \begin{cases} 2(2i - 2^{k-1}) & (2^{k-1} + 1 \leq i \leq 3 \cdot 2^{k-2}) \\ 2(2i - 2 \cdot 2^{k-1}) & (3 \cdot 2^{k-2} + 1 \leq i \leq 2^k) \end{cases}$$

である。 $n = k, 1 \leq i \leq 2^{k-1}$ のときの $f_1(i)$ のちょうど 2 倍の値の $n = k + 1$ のときの $(i, k + 1)$ の要素と、 $n = k$ のときの (i, k) の要素は等しい。 $2^k + 1 \leq i \leq 2^{k+1}$ のときも対称性により示せる。