

数理解析 第 14 回  
ラムゼー理論

岡本 吉央  
okamotoy@uec.ac.jp

電気通信大学

2013 年 1 月 29 日

最終更新 : 2013 年 1 月 30 日 09:03

- ▶ 日時：2/12 (火) 10:40 ~ 12:10
- ▶ 場所：西 5-209
- ▶ 出題形式
  - ▶ 演習問題と同じ形式の問題を 4 題出題する
  - ▶ その中の 3 題は演習問題として提示されたものと同一である
  - ▶ 全問に解答する
- ▶ 配点：1 題 30 点満点，計 120 点満点
- ▶ 成績において，100 点以上は 100 点で打ち切り
  - ▶ 科目全体の成績は山本先生担当分と総合して判定
- ▶ 持ち込み：A4 用紙 1 枚分 (裏表自筆書き込み) のみ可

## 今日の目標

ラムゼー理論の基礎概念を理解する

- ▶ ラムゼー理論とは何か？
- ▶ ラムゼー数
- ▶ ラムゼー理論の応用：ゼロ誤り通信路容量

# 目次

- ① ラムゼー理論とは？
- ② グラフに対するラムゼー理論とは？
- ③ グラフに対するラムゼー数
- ④ グラフに対する多色ラムゼー数
- ⑤ ラムゼー理論の応用
- ⑥ 今日のまとめ

## Frank P. Ramsey

イギリスの思想家，経済学者 (1903–1930)



[http://en.wikipedia.org/wiki/File:Frank\\_Plumpton\\_Ramsey.JPG](http://en.wikipedia.org/wiki/File:Frank_Plumpton_Ramsey.JPG)

## ラムゼー理論とは？

## D. West の本 ('01) からの引用 (の試訳)

「ラムゼー理論」とは大きな構造の分割に関する研究を指す．典型的な結果は，分割のある類に特殊な部分構造が必ず生起するというものである．モツキンは「完全な無秩序は不可能である」ということばでこれを表現した．我々が考える対称は単に集合や数であり，...

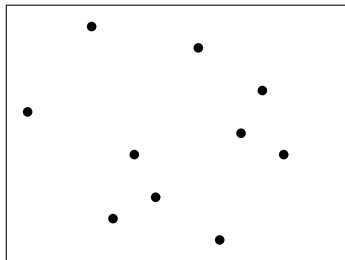
原文：“Ramsey theory” refers to the study of partitions of large structures. Typical results state that a special substructure must occur in some class of the partition. Motzkin described this by saying that “Complete disorder is impossible.” The objects we consider are merely sets and numbers, ...

## 格言

物理学に「物理学的現象」，生物学に「生物学的現象」があるように  
数学にも「数学的現象」が存在する

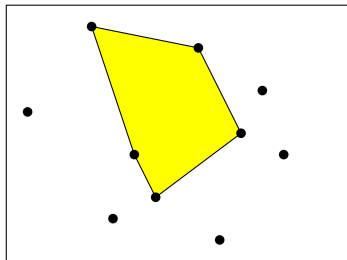
## ちょっとした例

平面上に，どの3点も一直線上にのらないように10点置く



## ちょっとした例

平面上に，どの3点も一直線上にのらないように10点置く



必ず，そこには (中に他の点を含まない) 凸五角形が現れる

(Harborth '78)



## 集合の2分割

有限集合  $X = \{1, \dots, n\}$  , 自然数  $a, b$  ,  $n = a + b - 1$

## 観察

$X$  の任意の2分割  $X = X_1 \cup X_2$  に対して (ただし,  $X_1 \cap X_2 = \emptyset$ )

$$|X_1| \geq a \quad \text{または} \quad |X_2| \geq b$$

が成り立つ

証明 : 演習問題

集合の  $r$  分割

有限集合  $X = \{1, \dots, n\}$  , 自然数  $a_1, \dots, a_r$  ,  $n = a_1 + \dots + a_r - r + 1$

## 観察

$X$  の任意の  $r$  分割  $X = X_1 \cup \dots \cup X_r$  に対して  
(ただし, 任意の  $i \neq j \in \{1, \dots, r\}$  に対して  $X_i \cap X_j = \emptyset$ )

$$|X_1| \geq a_1 \quad \text{または} \quad \dots \quad \text{または} \quad |X_r| \geq a_r$$

が成り立つ

証明 : 演習問題

これは鳩の巣原理とも呼ばれる

## 今から行うこと

- ▶ 集合の分割に対する観察をグラフに対して行う
- ▶ 特に，完全グラフの辺集合を分割する

# 目次

- ① ラムゼー理論とは？
- ② グラフに対するラムゼー理論とは？
- ③ グラフに対するラムゼー数
- ④ グラフに対する多色ラムゼー数
- ⑤ ラムゼー理論の応用
- ⑥ 今日のまとめ

## 復習：完全グラフ

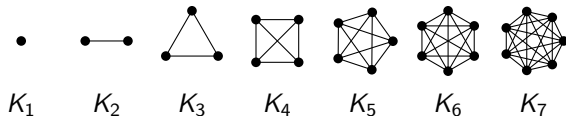
無向グラフ  $G = (V, E)$  , 自然数  $n \in \mathbb{N}$

## 完全グラフとは？

$G$  が次のグラフと同型であるとき ,  $G$  は頂点数  $n$  の**完全グラフ**と呼ばれる

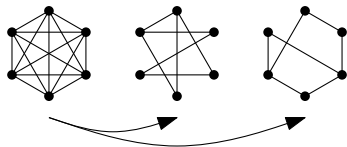
- ▶ 頂点集合 =  $\{1, 2, \dots, n\}$
- ▶ 辺集合 =  $\{\{u, v\} \mid 1 \leq u < v \leq n\}$

頂点数  $n$  の完全グラフを  $K_n$  と表記する



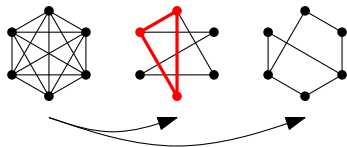
## 完全グラフの辺集合の分割

$K_6$  の辺集合を 2 分割して, 2 つのグラフを得る



## 完全グラフの辺集合の分割

$K_6$  の辺集合を 2 分割して, 2 つのグラフを得る

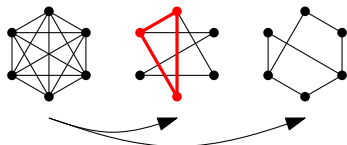


$K_6$  に対するラムゼー理論 $K_6$  に対するラムゼー理論

$K_6$  の辺集合を任意に 2 分割してできたグラフ  $G_1, G_2$  において

$G_1$  が  $K_3$  を含む または  $G_2$  が  $K_3$  を含む

が成り立つ



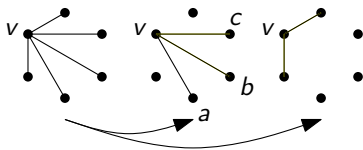
比喩的に、次のような言われ方もする

6 人出席者のいるパーティーでは、互いに知り合いである 3 人組か、互いに知り合いではない 3 人組が必ず存在する



## $K_6$ に対するラムゼー理論：証明 (1)

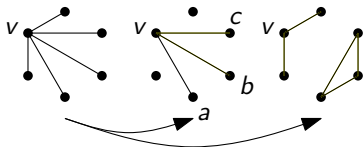
- ▶  $K_6$  の頂点を 1 つ任意に選んで， $v$  とする
- ▶  $v$  に接続する辺は 5 つ存在
- ▶ その中の 3 つは  $G_1$  か  $G_2$  に存在 (補足：集合の 2 分割)
- ▶ この 3 つが  $G_1$  に存在する場合を考える  
( $G_2$  に存在する場合も同様)
- ▶ その 3 辺に接続する  $v$  以外の頂点を  $a, b, c$  とする



## $K_6$ に対するラムゼー理論：証明 (2) 場合分け

場合 1： $a, b, c$  を結ぶ辺がすべて  $G_2$  に含まれるとき

場合 2：そうではないとき

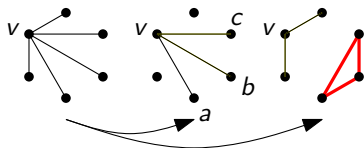


## $K_6$ に対するラムゼー理論：証明 (2) 場合分け

場合 1： $a, b, c$  を結ぶ辺がすべて  $G_2$  に含まれるとき

- ▶  $a, b, c$  を頂点集合とする  $K_3$  が  $G_2$  に含まれる

場合 2：そうではないとき



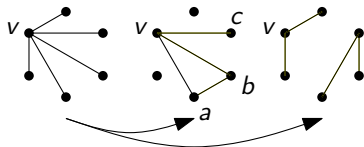
$K_6$  に対するラムゼー理論：証明 (2) 場合分け

場合 1： $a, b, c$  を結ぶ辺がすべて  $G_2$  に含まれるとき

- ▶  $a, b, c$  を頂点集合とする  $K_3$  が  $G_2$  に含まれる

場合 2：そうではないとき

- ▶  $a, b, c$  を結ぶ辺の 1 つは  $G_1$  に含まれる
- ▶ それを  $\{a, b\}$  であるとする (他の場合も同様)
- ▶  $a, b, v$  を頂点とする  $K_3$  が  $G_1$  に含まれる



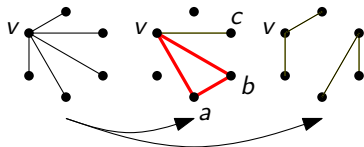
$K_6$  に対するラムゼー理論：証明 (2) 場合分け

場合 1： $a, b, c$  を結ぶ辺がすべて  $G_2$  に含まれるとき

- ▶  $a, b, c$  を頂点集合とする  $K_3$  が  $G_2$  に含まれる

場合 2：そうではないとき

- ▶  $a, b, c$  を結ぶ辺の 1 つは  $G_1$  に含まれる
- ▶ それを  $\{a, b\}$  であるとする (他の場合も同様)
- ▶  $a, b, v$  を頂点とする  $K_3$  が  $G_1$  に含まれる



## グラフに対するラムゼー理論とは？

- ▶ 完全グラフの辺集合を分割して，グラフ  $G_1, \dots, G_r$  を得る
- ▶ このとき，その中のどれかがある大きさの完全グラフを含む

先ほどの例

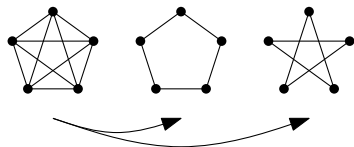
- ▶ 頂点数 6 の完全グラフの辺集合を 2 分割
- ▶ このとき，どちらかが頂点数 3 の完全グラフを含む

### 注意

頂点数 6 の完全グラフの辺集合 2 分割でこれが成り立つので，  
頂点数 7, 8, 9, ... の完全グラフの辺集合を 2 分割しても  
どちらかは頂点数 3 の完全グラフを必ず含む

頂点数 5 だとうか？

$K_5$  の辺集合を 2 分割しても  $K_3$  は含まれないかもしれない



この意味で、「6」が**極値**になっている (第 9 回参照)

# 目次

- ① ラムゼー理論とは？
- ② グラフに対するラムゼー理論とは？
- ③ グラフに対するラムゼー数**
- ④ グラフに対する多色ラムゼー数
- ⑤ ラムゼー理論の応用
- ⑥ 今日のまとめ



## ラムゼー数

自然数  $k, \ell$ ラムゼー数  $R(k, \ell)$  とは？ $K_n$  の辺集合を 2 つに分けてグラフ  $G_1, G_2$  を任意に作ったとき $G_1$  が  $K_k$  を含む または  $G_2$  が  $K_\ell$  を含むが成り立つような**最小**の  $n$ 先ほどの場合に対応するのは： $R(3, 3) = 6$ ▶  $R(3, 3) \leq 6$  : $K_6$  の辺集合を 2 つに分けて  $G_1, G_2$  を**任意**に作ると「 $G_1$  が  $K_3$  を含む, または,  $G_2$  が  $K_3$  を含む」が成り立つ▶  $R(3, 3) \geq 6$  : $K_5$  の辺集合を 2 つに分けて  $G_1, G_2$  を**うまく**作ると「 $G_1$  が  $K_3$  を含まず, かつ,  $G_2$  が  $K_3$  を含まない」が成り立つ

## ラムゼー数の上界と下界

自然数  $k, \ell$ ラムゼー数  $R(k, \ell)$  とは？ $K_n$  の辺集合を 2 つに分けてグラフ  $G_1, G_2$  を任意に作ったとき $G_1$  が  $K_k$  を含む または  $G_2$  が  $K_\ell$  を含むが成り立つような**最小**の  $n$  $R(k, \ell) = N$  を証明するには...

- ▶  $R(k, \ell) \leq N$  の証明：

 $K_N$  の辺集合を 2 つに分けて  $G_1, G_2$  を**任意**に作ると「 $G_1$  が  $K_k$  を含む，または， $G_2$  が  $K_\ell$  を含む」が成り立つ

- ▶  $R(k, \ell) \geq N$ ：

 $K_{N-1}$  の辺集合を 2 つに分けて  $G_1, G_2$  を**うまく**作ると「 $G_1$  が  $K_k$  を含まず，かつ， $G_2$  が  $K_\ell$  を含まない」が成り立つ

## ラムゼー数に対する疑問

## 疑問

任意の自然数  $k, \ell$  に対して, 十分に大きな  $N$  を考えると  $K_N$  の辺集合を 2 つに分けて  $G_1, G_2$  を任意に作ったとき

$G_1$  が  $K_k$  を含む または  $G_2$  が  $K_\ell$  を含む

は成り立つのか?

## 疑問: 別の言い方

任意の自然数  $k, \ell$  に対して,  $R(k, \ell)$  は存在するのか?

## ラムゼー数の存在性

## グラフに対するラムゼーの定理

任意の自然数  $k, \ell$  に対して, ある自然数  $N$  が存在して  $K_N$  の辺集合を 2 分割して  $G_1, G_2$  を任意に作ると

$G_1$  が  $K_k$  を含む または  $G_2$  が  $K_\ell$  を含む

が成り立つ

わざわざ難しく書くと

- ▶  $\forall$  自然数  $k, \ell$
- ▶  $\exists$  自然数  $N$
- ▶  $\forall K_N$  の辺集合の 2 分割から作られる  $G_1, G_2$  :
- ▶  $G_1$  が  $K_k$  を含む  $\vee$   $G_2$  が  $K_\ell$  を含む

## ラムゼー数の存在性：証明

証明は以下の再帰式に基づいた帰納法

## ラムゼー数に対する再帰式

次の式が成立する

- ▶ 任意の  $k \geq 1$  に対して,  $R(k, 1) = 1$
- ▶ 任意の  $l \geq 1$  に対して,  $R(1, l) = 1$
- ▶ 任意の  $k, l > 1$  に対して,  $R(k, l) \leq R(k-1, l) + R(k, l-1)$

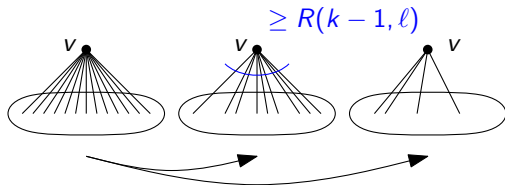
これが証明できれば, グラフに対するラムゼーの定理の証明になる

- ▶  $R(k, 1) = 1$  と  $R(1, l) = 1$  は簡単. 主題は最後の不等式

## ラムゼー数に対する再帰式：証明 (1)

$N = R(k, \ell - 1) + R(k - 1, \ell)$  とする

- ▶  $K_N$  の頂点を 1 つ任意に選んで,  $v$  とする
- ▶  $v$  に接続する辺は  $N - 1$  個存在
- ▶ その中の  $R(k - 1, \ell)$  個が  $G_1$  に存在するか, または, その中の  $R(k, \ell - 1)$  個が  $G_2$  に存在 (補足：集合の 2 分割)



## ラムゼー数に対する再帰式：証明 (2)

$v$  に接続する辺の中のもの  $R(k-1, \ell)$  個が  $G_1$  に存在するとき

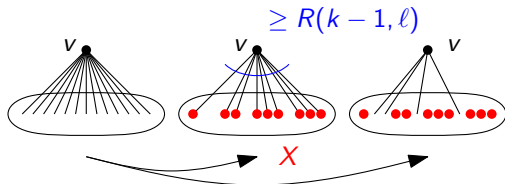
▶ それらの辺に接続する  $v$  以外の頂点の集合を  $X$  とする

▶  $|X| \geq R(k-1, \ell)$

▶ 帰納法の仮定から， $X$  の頂点を見ると

1 その中の  $k-1$  頂点を結ぶ辺がすべて  $G_1$  に含まれる，または

2 その中の  $\ell$  頂点を結ぶ辺がすべて  $G_2$  に含まれる



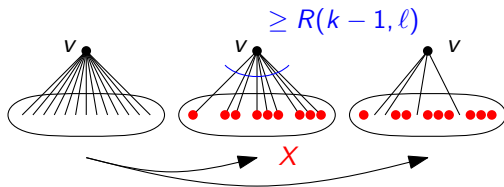
## ラムゼー数に対する再帰式：証明 (3)

場合 1 :  $X$  中の  $k - 1$  頂点を結ぶ辺がすべて  $G_1$  に含まれる

- ▶  $G_1$  において, それら  $k - 1$  個の頂点と  $v$  が  $K_k$  を作る

場合 2 :  $X$  中の  $\ell$  頂点を結ぶ辺がすべて  $G_2$  に含まれる

- ▶  $G_2$  において, それら  $\ell$  個の頂点が  $K_\ell$  を作る





## ラムゼー数に対する再帰式：証明 (4)

$v$  に接続する辺の中のもの  $R(k, \ell - 1)$  個が  $G_2$  に存在するとき

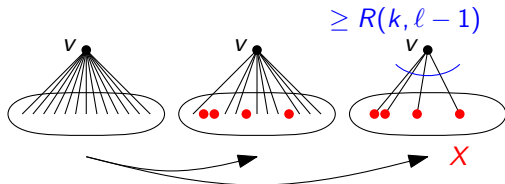
▶ それらの辺に接続する  $v$  以外の頂点の集合を  $X$  とする

▶  $|X| \geq R(k, \ell - 1)$

▶ 帰納法の仮定から， $X$  の頂点を見ると

1 その中の  $k$  頂点を結ぶ辺がすべて  $G_1$  に含まれる，または

2 その中の  $\ell - 1$  頂点を結ぶ辺がすべて  $G_2$  に含まれる



## ラムゼー数に対する再帰式：証明 (5)

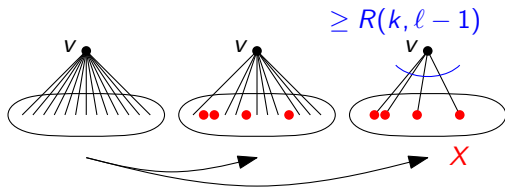
場合 1 :  $X$  中の  $k$  頂点を結ぶ辺がすべて  $G_1$  に含まれる

- ▶  $G_1$  において, それら  $k$  個の頂点が  $K_k$  を作る

場合 2 :  $X$  中の  $\ell - 1$  頂点を結ぶ辺がすべて  $G_2$  に含まれる

- ▶  $G_2$  において, それら  $\ell - 1$  個の頂点と  $v$  が  $K_\ell$  を作る

□



## ラムゼー数の上界

## ラムゼー数に対する再帰式 (再掲)

次の式が成立する

- ▶ 任意の  $k \geq 1$  に対して,  $R(k, 1) = 1$
- ▶ 任意の  $l \geq 1$  に対して,  $R(1, l) = 1$
- ▶ 任意の  $k, l > 1$  に対して,  $R(k, l) \leq R(k-1, l) + R(k, l-1)$

この式から次の上界が得られる (演習問題)

$$R(k, l) \leq \binom{k+l-2}{k-1}$$

ただし,  $\binom{a}{b}$  とは二項係数 (組合せの総数,  ${}_a C_b$  とも書く)

$$\binom{a}{b} = \frac{a!}{b!(a-b)!} \quad (\text{ただし, } a \geq b)$$

## ラムゼー数に対する上界の表

 $\binom{k+l-2}{k-1}$  の表

$k \setminus \ell$	1	2	3	4	5	6	7
1	1	1	1	1	1	1	1
2	1	2	3	4	5	6	7
3	1	3	6	10	15	21	28
4	1	4	10	20	35	56	84
5	1	5	15	35	70	126	210
6	1	6	21	56	126	252	462
7	1	7	28	84	210	462	924

## 小さなラムゼー数の表

## 小さなラムゼー数の表

$k \setminus \ell$	1	2	3	4	5	6	7
1	1	1	1	1	1	1	1
2	1	2	3	4	5	6	7
3	1	3	6	9	14	18	23
4	1	4	9	18	25	35–41	49–61
5	1	5	14	25	43–49	58–87	80–143
6	1	6	18	35–41	58–87	102–165	113–298
7	1	7	23	49–61	80–143	113–298	205–540

(Radziszowski '11 によるまとめ)

## 未解決問題

この表にあるギャップを埋めよ  
 ( $R(5, 5) = 43$  であると予想されている)

# 目次

- ① ラムゼー理論とは？
- ② グラフに対するラムゼー理論とは？
- ③ グラフに対するラムゼー数
- ④ グラフに対する多色ラムゼー数**
- ⑤ ラムゼー理論の応用
- ⑥ 今日のまとめ

2 分割から  $r$  分割へ

## ここまでの話

$K_N$  の辺集合を 2 分割して  $G_1, G_2$  を作ったとき, ...

## ここからの話

$K_N$  の辺集合を  $r$  分割して  $G_1, \dots, G_r$  を作ったとき, ...

## 多色ラムゼー数

自然数  $k_1, \dots, k_r$  $r$  色ラムゼー数  $R(k_1, \dots, k_r)$  とは？ $K_n$  の辺集合を  $r$  個に分けてグラフ  $G_1, \dots, G_r$  を任意に作ったとき $G_1$  が  $K_{k_1}$  を含む または  $\dots$  または  $G_r$  が  $K_{k_r}$  を含むが成り立つような**最小**の  $n$



## 多色ラムゼー数に対する上界

## 多色ラムゼー数に対する再帰式 (演習問題)

次の式が成立する

- ▶  $k_1, \dots, k_r$  の中のどれかが 1 のとき,  $R(k_1, \dots, k_r) = 1$
- ▶ そうでないとき,

$$R(k_1, \dots, k_r) \leq 2 - r + \sum_{i=1}^r R(k_1, \dots, k_i - 1, \dots, k_r)$$

## 多色ラムゼー数に対する上界

1 以上の任意の自然数  $k_1, \dots, k_r$  に対して

$$R(k_1, \dots, k_r) \leq \frac{(k_1 + \dots + k_r - r)!}{(k_1 - 1)! \cdots (k_r - 1)!}$$

# 目次

- ① ラムゼー理論とは？
- ② グラフに対するラムゼー理論とは？
- ③ グラフに対するラムゼー数
- ④ グラフに対する多色ラムゼー数
- ⑤ ラムゼー理論の応用
- ⑥ 今日のまとめ

## ラムゼー理論の応用

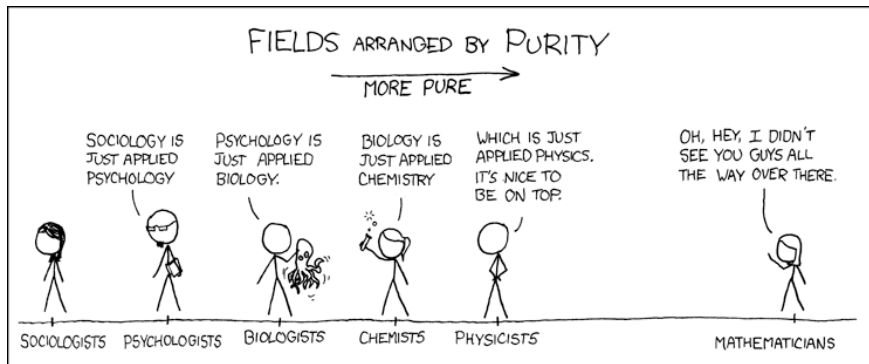
ラムゼー理論は数学的現象を探究するだけでなく、  
広い応用を持つ

### 格言

「応用」と言うときには、  
常に学問の階層性、社会の階層性、自然の階層性を念頭に置き、  
応用の範囲を明確にする

ここでは、ラムゼー理論を別の理論へ応用する、という意味  
(学問の中での応用)

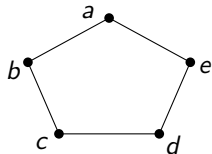
## 応用について



<http://xkcd.com/435/>

## ゼロ誤り通信路容量 (1)

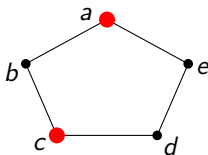
- ▶ アルファベット  $\{a, b, c, d, e\}$  を持つ通信路を考える
- ▶ このとき, 以下のグラフが表す混同が起こり得ると考える



- ▶ 混同がなければ,  $\log_2 5 \approx 2.32$  ビット/伝送
- ▶ 混同があるので, これほど大きな容量は達成できない

## ゼロ誤り通信路容量 (2) : グラフの独立集合

- ▶  $a, c$  を使って符号化 :  $\log_2 2 = 1$  ビット/伝送
- ▶  $a, c$  は混同されない



## グラフの独立集合とは？

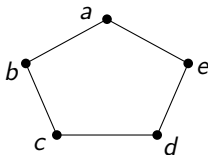
無向グラフ  $G = (V, E)$  の独立集合とは、頂点部分集合  $I \subseteq V$  で、 $I$  の任意の 2 頂点間に  $G$  の辺が存在しないもの

グラフ  $G$  の独立数  $\alpha(G) = G$  の独立集合の要素数の最大値

- ▶  $\{a, c\}$  は混同グラフの独立集合

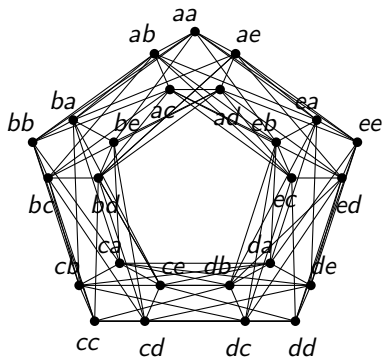
## ゼロ誤り通信路容量 (3) : 符号語長を 2 にすると

- ▶  $aa, bc, ce, db, ed$  で符号化 :  $(\log_2 5)/2 \approx 1.16$  ビット/伝送
- ▶ これらは混同されない (なぜ?)



⇒ 符号語長が 2 の場合の混同グラフを描いてみる

## ゼロ誤り通信路容量 (3) : 符号語長が 2 の場合の混同グラフ



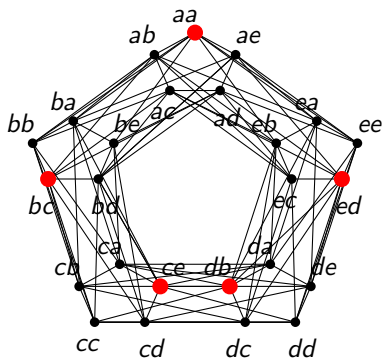
$\{aa, bc, ce, db, ed\}$  はこのグラフの独立集合

## 疑問

- ▶ もっと要素数の大きな独立集合はあるか？
- ▶ 混同グラフが別の形をしている場合はどうか？



## ゼロ誤り通信路容量 (3) : 符号語長が 2 の場合の混同グラフ



$\{aa, bc, ce, db, ed\}$  はこのグラフの独立集合

## 疑問

- ▶ もっと要素数の大きな独立集合はあるか？
- ▶ 混同グラフが別の形をしている場合はどうか？

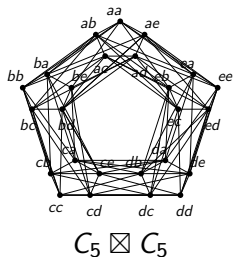
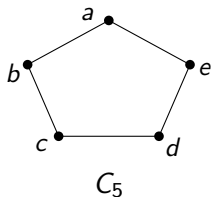
## グラフの積

無向グラフ  $G = (V_G, E_G)$ ,  $H = (V_H, E_H)$

### グラフの積とは？

$G$  と  $H$  の積  $G \boxtimes H$  とは次のグラフ

- ▶ 頂点集合は  $V_G \times V_H$  (直積)
- ▶  $(u_1, v_1)$  と  $(u_2, v_2)$  の間に辺があるのは次のときのみ
  - ▶  $\{u_1, u_2\} \in E_G$  かつ  $\{v_1, v_2\} \in E_H$
  - ▶  $u_1 = u_2$  かつ  $\{v_1, v_2\} \in E_H$
  - ▶  $\{u_1, u_2\} \in E_G$  かつ  $v_1 = v_2$



## グラフの積の独立数とラムゼー数の関係

今から証明すること

(Herdlin '66)

任意の無向グラフ  $G, H$  に対して

$$\alpha(G \boxtimes H) \leq R(\alpha(G) + 1, \alpha(H) + 1) - 1$$

証明の前に,  $G = C_5, H = C_5$  のとき,  $\alpha(C_5) = 2$  なので

$$\alpha(C_5 \boxtimes C_5) \leq R(2 + 1, 2 + 1) - 1 = R(3, 3) - 1 = 6 - 1 = 5$$

つまり, 先ほど見つけたものよりも大きな独立集合は存在しない

## グラフの積の独立数とラムゼー数の関係：証明方針

今から証明すること

(Herdlin '66)

任意の無向グラフ  $G = (V_G, E_G), H = (V_H, E_H)$  に対して

$$\alpha(G \boxtimes H) \leq R(\alpha(G) + 1, \alpha(H) + 1) - 1$$

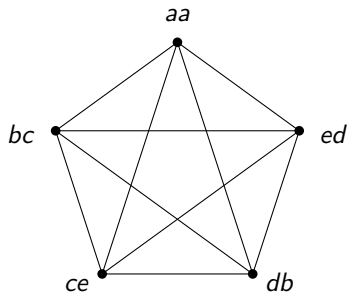
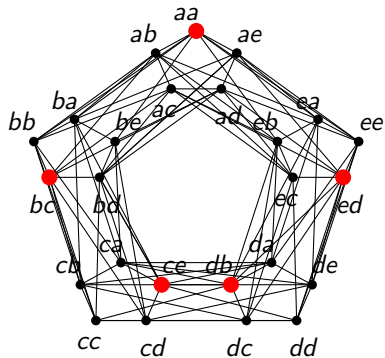
証明方針：  $N = R(\alpha(G) + 1, \alpha(H) + 1)$  とする

- ▶  $\alpha(G \boxtimes H) \geq N$  と仮定して，矛盾を導く
- ▶  $I$  を  $G \boxtimes N$  の独立集合で， $|I| = N$  のものとする
- ▶ ここで， $I$  を頂点集合とする完全グラフ  $K_N$  を考える
- ▶ ラムゼーの定理をうまく適用して矛盾を導く

## グラフの積の独立数とラムゼー数の関係：証明 (1)

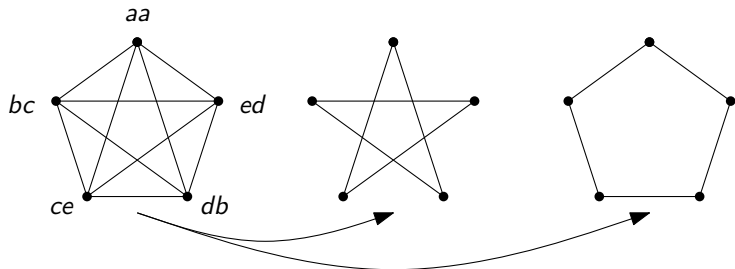
▶  $I$  の 2 頂点  $(u_1, v_1), (u_2, v_2)$  に対して，以下のどちらかが成り立つ

- 1  $u_1 \neq u_2$  かつ  $\{u_1, u_2\} \notin E_G$
- 2  $v_1 \neq v_2$  かつ  $\{v_1, v_2\} \notin E_H$



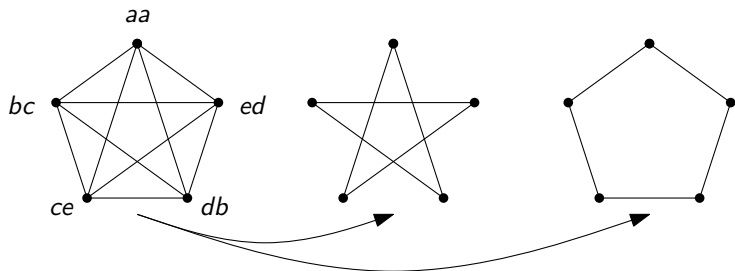
## グラフの積の独立数とラムゼー数の関係：証明 (2)

- ▶  $I$  を頂点集合とする完全グラフ  $K_N$  を考える
- ▶ 辺  $\{(u_1, v_1), (u_2, v_2)\}$  を  $G_1, G_2$  のどちらに入れるか以下で決める
  - ▶ 条件 **1** を満たすとき,  $G_1$  に入れる
  - ▶ そうでないとき,  $G_2$  に入れる



## グラフの積の独立数とラムゼー数の関係：証明 (3)

- ▶ ラムゼーの定理から次のどちらかが成り立つ
  - (A)  $G_1$  に  $K_{\alpha(G)+1}$  が含まれる
  - (B)  $G_2$  に  $K_{\alpha(H)+1}$  が含まれる
- ▶ (A) が成り立つときを考える ((B) のときも同様)
- ▶ この  $K_{\alpha(G)+1}$  の 2 頂点  $(u_1, v_1), (u_2, v_2)$  を見てみると  
「 $u_1 \neq u_2$  かつ  $\{u_1, u_2\} \notin E_G$ 」を満たす
- ▶ つまり,  $G$  には頂点数  $\alpha(G) + 1$  の独立集合が存在することになる
- ▶ これは,  $\alpha(G)$  の定義に矛盾 □



## さらなる疑問

符号語長を 2 よりも長くしたらどうなるか？

- ▶ 符号語長を 3 にしたとき考えるのは  $\alpha(G \boxtimes G \boxtimes G)$
- ▶  $\rightsquigarrow$  レートは  $(\log_2 \alpha(G \boxtimes G \boxtimes G))/3 = \log_2 \alpha(G \boxtimes G \boxtimes G)^{1/3}$
- ▶ 符号語長を  $k$  にしたときのレートは

$$\log_2 \alpha(\underbrace{G \boxtimes \dots \boxtimes G}_{k \text{ 個}})^{1/k}$$

次の値をグラフ  $G$  のシャノン容量と呼んでいる

$$\sup_{k \rightarrow \infty} \alpha(\underbrace{G \boxtimes \dots \boxtimes G}_{k \text{ 個}})^{1/k}$$

シャノン容量の計算は難しい問題で、ほとんどの場合未解決



# 目次

- ① ラムゼー理論とは？
- ② グラフに対するラムゼー理論とは？
- ③ グラフに対するラムゼー数
- ④ グラフに対する多色ラムゼー数
- ⑤ ラムゼー理論の応用
- ⑥ 今日のまとめ

## 概要

## 今日やったこと

## ラムゼー理論の基礎概念を理解する

- ▶ ラムゼー理論とは何か？
- ▶ ラムゼー数
- ▶ ラムゼー理論の応用：ゼロ誤り通信路容量

# 目次

- ① ラムゼー理論とは？
- ② グラフに対するラムゼー理論とは？
- ③ グラフに対するラムゼー数
- ④ グラフに対する多色ラムゼー数
- ⑤ ラムゼー理論の応用
- ⑥ 今日のまとめ