

オペレーションズ・リサーチ III (6)

田中 俊二

shunji.tanaka@okayama-u.ac.jp

本文書のライセンスは CC-BY-SA にしています



スケジュール

No.	内容
1	導入 (組合せ最適化, グラフ・ネットワーク, 整数計画問題)
2	計算複雑さの理論
3	グラフ・ネットワーク 1 (グラフの分類, 用語, 種々の問題)
4	グラフ・ネットワーク 2 (最短経路問題, 動的計画法)
5	グラフ・ネットワーク 3 (最小全域木, 最大フロー問題)
6	グラフ・ネットワーク 4 (マッチング)
7	整数計画 (緩和問題, 分枝限定法, 切除平面法)

マッチング

マッチング (matching)

無向グラフ $G = (V, E)$ の **マッチング** (matching) とは、辺の部分集合 $M \subseteq E$ で、頂点を共有する辺が含まれないもの

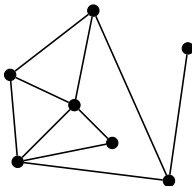
辺で接続した頂点を、重複がないようにペアリング (マッチ) したもの

最大マッチング (maximum matching, maximum cardinality matching)

最大本数の辺からなるマッチング

最大重みマッチング (maximum weight matching)

辺の重みの合計が最大となるマッチング



マッチング

マッチング

マッチング (matching)

無向グラフ $G = (V, E)$ の **マッチング** (matching) とは、辺の部分集合 $M \subseteq E$ で、頂点を共有する辺が含まれないもの

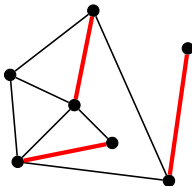
辺で接続した頂点を、重複がないようにペアリング (マッチ) したもの

最大マッチング (maximum matching, maximum cardinality matching)

最大本数の辺からなるマッチング

最大重みマッチング (maximum weight matching)

辺の重みの合計が最大となるマッチング

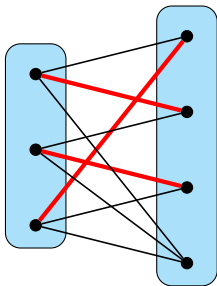


マッチング

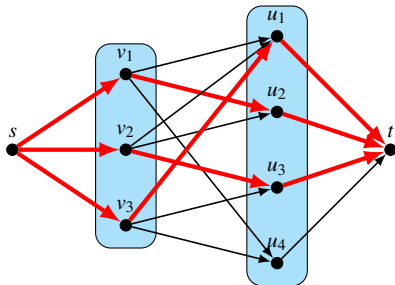
二部グラフの最大マッチング

二部グラフの最大マッチング (maximum (cardinality) bipartite matching)

- 最大フロー問題として扱う
- ホップクロフト・カープ法 (Hopcroft-Karp algorithm)



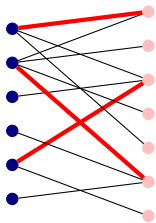
二部グラフの最大マッチング



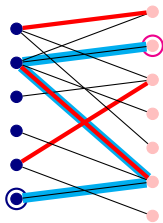
最大フロー問題

- 始点 s , 終点 t を追加
- 各辺の容量は 1
- フローの最大値 (フローの最大値) = $|M|$

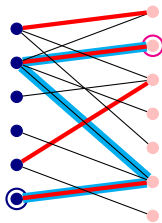
ホップクロフト・カープ法



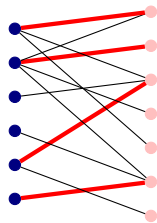
(1) M ($|M| = 3$)



(2) 最短 M -増加路



(3) 辺を反転



(4) M' ($|M'| = 4$)

M -交代路 (M -alternating path)

マッチング M の辺を交互に通過する路

M -増加路 (M -augmenting path)

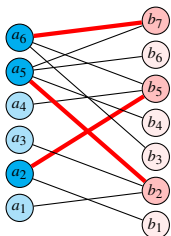
M -交代路のうち、以下の 2 条件を満たすもの

- 最初と最後の辺がいずれも M に属さない
- 最初と最後の頂点はマッチしていない

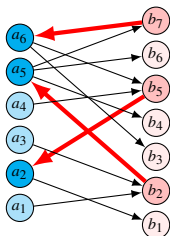
ホップクロフト・カープ法 (Hopcroft-Karp algorithm)

- 最短 M -増加路を同時に複数探して辺を反転. 見つからなくなれば終了
- 計算量 $O(\sqrt{VE})$

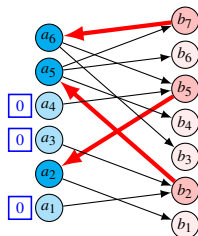
最短 M -増加路の探索方法



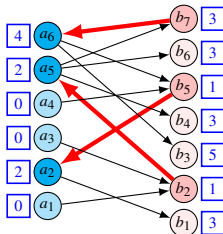
(1) マッチング M



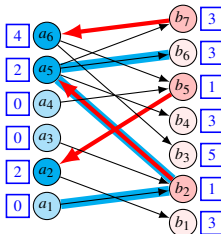
(2) 有向グラフに変換



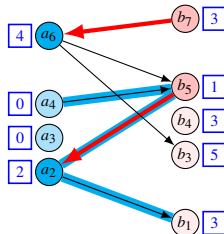
(3) マッチしていない左の頂点の距離を 0



(4) マッチしていない右の頂点までの最短距離 3

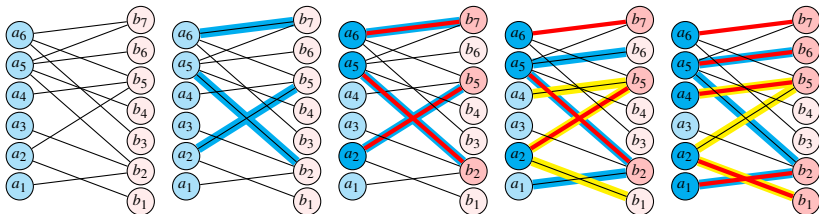


(5) 辺数 3 の M -増加路. 見つかった経路は取り除く



(6) 辺数 3 の M -増加路. これ以外は見つからない

ホップクロフト・カープ法の例



(1) $M = \emptyset$

(2) M -増加路

(3) 辺を反転

(4) M -増加路

(5) 辺を反転

1. 空のマッチング $M = \emptyset$ からスタート
2. 辺数 1 の M -増加路を探す[†]
3. M -増加路の辺を反転. $M = \{(a_2, b_5), (a_5, b_2), (a_6, a_7)\}$
4. 辺数 3 の M -増加路を探す
5. M -増加路の辺を反転. $M = \{(a_1, b_2), (a_2, b_1), (a_4, b_5), (a_5, b_6), (a_6, a_7)\}$

[†] ここで運よく M -増加路が 5 本見つければ 1 回の反復で終わる

二部グラフのマッチング：ホールの定理

近傍集合 (set of neighbors)

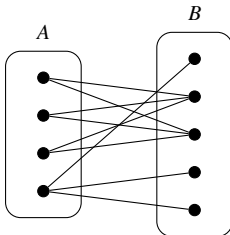
$$\Gamma(X) = \{v \in V \setminus X \mid (u, v) \in E \text{ かつ } u \in X\}$$

X の頂点を除外しない集合 $\{v \in V \mid (u, v) \in E \text{ かつ } u \in X\}$ は neighborhood と呼ばれる。これも日本語で「近傍」とややこしいが、ここでは二部グラフしか考えないので同じもの

ホールの定理 (Hall's theorem) ・ 結婚定理 (marriage theorem)

二部グラフ $G = (V, E)$ ($V = A \cup B$, $A \cap B = \emptyset$, $|A| \leq |B|$)[†] において、 $|M| = |A|$ を満たすマッチング M が存在するための必要十分条件は、 A の任意の部分集合 $X \subseteq A$ について、 $|\Gamma(X)| \geq |X|$ が成り立つこと。

[†] $K_{p,q}$ ($p \leq q$)



ホールの定理の条件を満たさない例

二部グラフのマッチング：ホールの定理

近傍集合 (set of neighbors)

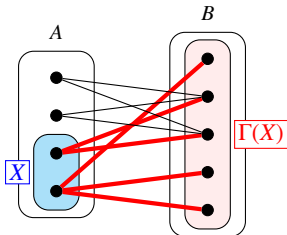
$$\Gamma(X) = \{v \in V \setminus X \mid (u, v) \in E \text{ かつ } u \in X\}$$

X の頂点を除外しない集合 $\{v \in V \mid (u, v) \in E \text{ かつ } u \in X\}$ は neighborhood と呼ばれる。これも日本語で「近傍」とややこしいが、ここでは二部グラフしか考えないので同じもの

ホールの定理 (Hall's theorem) ・ 結婚定理 (marriage theorem)

二部グラフ $G = (V, E)$ ($V = A \cup B$, $A \cap B = \emptyset$, $|A| \leq |B|$)[†] において、 $|M| = |A|$ を満たすマッチング M が存在するための必要十分条件は、 A の任意の部分集合 $X \subseteq A$ について、 $|\Gamma(X)| \geq |X|$ が成り立つこと。

[†] $K_{p,q}$ ($p \leq q$)



ホールの定理の条件を満たさない例

二部グラフのマッチング：ホールの定理

近傍集合 (set of neighbors)

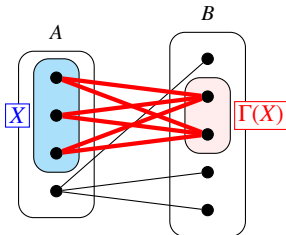
$$\Gamma(X) = \{v \in V \setminus X \mid (u, v) \in E \text{ かつ } u \in X\}$$

X の頂点を除外しない集合 $\{v \in V \mid (u, v) \in E \text{ かつ } u \in X\}$ は neighborhood と呼ばれる。これも日本語で「近傍」とややこしいが、ここでは二部グラフしか考えないので同じもの

ホールの定理 (Hall's theorem) ・ 結婚定理 (marriage theorem)

二部グラフ $G = (V, E)$ ($V = A \cup B$, $A \cap B = \emptyset$, $|A| \leq |B|$)[†] において、 $|M| = |A|$ を満たすマッチング M が存在するための必要十分条件は、 A の任意の部分集合 $X \subseteq A$ について、 $|\Gamma(X)| \geq |X|$ が成り立つこと。

[†] $K_{p,q}$ ($p \leq q$)



ホールの定理の条件を満たさない例

二部グラフのマッチング：ホールの定理

近傍集合 (set of neighbors)

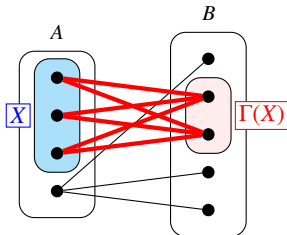
$$\Gamma(X) = \{v \in V \setminus X \mid (u, v) \in E \text{ かつ } u \in X\}$$

X の頂点を除外しない集合 $\{v \in V \mid (u, v) \in E \text{ かつ } u \in X\}$ は neighborhood と呼ばれる。これも日本語で「近傍」とややこしいが、ここでは二部グラフしか考えないので同じもの

ホールの定理 (Hall's theorem) ・ 結婚定理 (marriage theorem)

二部グラフ $G = (V, E)$ ($V = A \cup B$, $A \cap B = \emptyset$, $|A| \leq |B|$)[†] において、 $|M| = |A|$ を満たすマッチング M が存在するための必要十分条件は、 A の任意の部分集合 $X \subseteq A$ について、 $|\Gamma(X)| \geq |X|$ が成り立つこと。

[†] $K_{p,q}$ ($p \leq q$)



必要性は明らか ($|\Gamma(X)| < |X|$ ならダメ) なので、数学的帰納法で十分性を示す

ホールの定理の条件を満たさない例

ホールの定理の証明 (前半)

証明の方針

- A の任意の部分集合 $X \subseteq A$ について $|\Gamma(X)| \geq |X|$ が成り立つとき, $|M| = |A|$ を満たすマッチングが存在することを示す (十分性)
- $|A| = 1$ のとき, 明らかに存在する
- $|A| = k$ のとき存在すると仮定し, $|A| = k + 1$ のときも存在することを示す

ホールの定理の十分性の証明 (前半)

(i) A の任意の真部分集合 $X \subset A$ について $|\Gamma(X)| > |X|$ が成り立つ場合

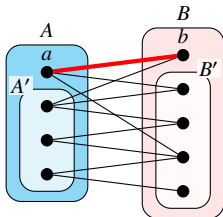
- (1) 辺 $(a, b) \in E$ を任意に選び, $A' = A \setminus \{a\}$, $B' = B \setminus \{b\}$ とする.
- (2) 頂点集合 $V' = A' \cup B'$ による G の誘導部分グラフ $G' = (V', E')$ を考え, G' における $X' \subseteq A'$ の近傍集合を $\Gamma'(X')$ とする.
- (3) 任意の $X' \subseteq A' \subset A$ について以下が成り立つ.
 - (a) $b \in \Gamma(X')$ のとき: $|\Gamma'(X')| = |\Gamma(X') \setminus \{b\}| = |\Gamma(X')| - 1 \geq |X'|$
 - (b) $b \notin \Gamma(X')$ のとき: $|\Gamma'(X')| = |\Gamma(X')| > |X'|$

すなわち, $|\Gamma'(X')| \geq |X'|$ が成り立ち, G' はホールの定理の条件を満たす.

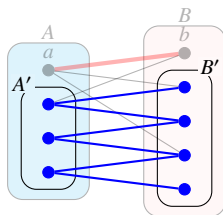
- (4) $|A'| = k$ だから, 数学的帰納法の仮定より G' において $|M'| = |A'|$ を満たすマッチング M' が存在する.
- (5) $M = M' \cup \{(a, b)\}$ とすれば, 条件を満たす G のマッチングが得られる.

[†] A の真部分集合 (proper subset) $X: X \subset A$ かつ $X \neq A$

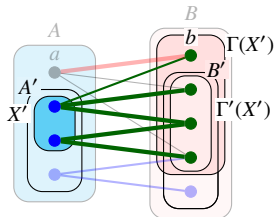
ホールの定理の証明 (前半の図解)



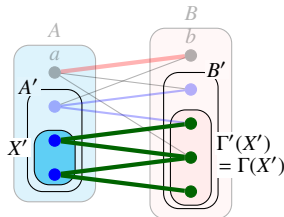
$G = (A \cup B, E)$ と $(a, b) \in E$,
 $A' \subset A$, $B' \subset B$. G は
 $|\Gamma(X)| > |X|$ ($X \subset A$) を満たす



$G' = (A' \cup B', E')$ が
 $|\Gamma'(X')| \geq |X'|$ を満たす
 ことを示す

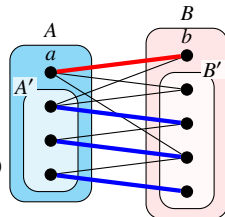


$b \in \Gamma(X')$ のとき,
 $|\Gamma'(X')| = |\Gamma(X')| - 1 \geq |X'|$



$b \notin \Gamma(X')$ のとき,
 $|\Gamma'(X')| = |\Gamma(X')| \geq |X'|$

$|\Gamma'(X')| \geq |X'|$ を満たす



G のマッチング M は,
 G' のマッチング M' に
 (a, b) を追加したもの

ホールの定理の証明 (後半)

ホールの定理の十分性の証明 (後半)

(ii) A のある真部分集合 $X \subset A$ について $|\Gamma(X)| = |X|$ が成り立つ場合

- (1) $X' \subset X$ のとき $\Gamma(X') \subset \Gamma(X)$ より, 頂点集合 $V_1 = X \cup \Gamma(X)$ による G の誘導部分グラフ $G_1 = (V_1, E_1)$ は定理の条件を満たす
- (2) (1), $|X| < |A| = k + 1$, および数学的帰納法の仮定より, $|M_1| = |X|$ を満たす G_1 のマッチング M_1 が存在する.
- (3) $A_2 = A \setminus X$, $B_2 = B \setminus \Gamma(X)$ とし, 頂点集合 $V_2 = A_2 \cup B_2$ による G の誘導部分グラフを $G_2 = (V_2, E_2)$ とする. また, G_2 における X_2 の近傍集合を $\Gamma_2(X_2)$ と表す.
- (4) 任意の $X_2 \subseteq A_2$ について, $X_2 \cap X = \emptyset$ より,

$$|\Gamma(X_2 \cup X)| \geq |X_2 \cup X| = |X_2| + |X|$$

が成り立つ.

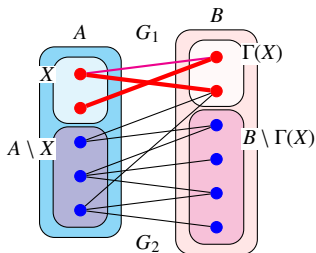
- (5) (ii) の条件より,

$$|\Gamma(X_2 \cup X)| = |\Gamma(X_2) \cup \Gamma(X)| = |\Gamma(X_2) \setminus \Gamma(X)| + |\Gamma(X)| = |\Gamma_2(X_2)| + |X|$$

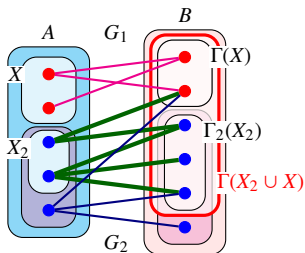
が成り立つ.

- (6) (4), (5) より, $|\Gamma_2(X_2)| \geq |X_2|$.
- (7) (6) と $|A_2| < |A| = k + 1$ より, G_2 においても $|M_2| = |A_2|$ を満たすマッチング M_2 が存在する.
- (8) $M = M_1 \cup M_2$ とすれば, 条件を満たす G のマッチングが得られる.

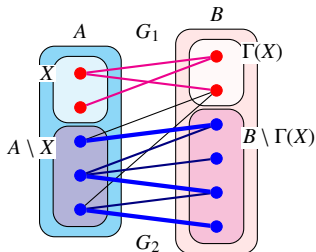
ホールの定理の証明 (後半の図解)



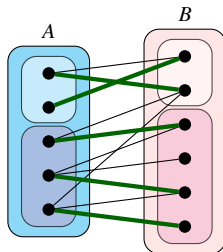
$|\Gamma(X)| = |X|$. $G_1 = (X \cup \Gamma(X), E')$
 のマッチング M_1 ($|M_1| = |X|$)



$|\Gamma(X_2 \cup X)| \geq |X_2 \cup X| = |X_2| + |X|$
 $|\Gamma(X_2 \cup X)| = |\Gamma_2(X_2)| + |X|$
 $|\Gamma_2(X_2)| \geq |X_2|$ が成り立つ



G_2 のマッチング M_2



G のマッチング $M = M_1 \cup M_2$ ($|M| = |A|$)

平衡二部グラフの完全マッチング

平衡二部グラフ (balanced bipartite graph)

$|A| = |B| = n$ を満たす二部グラフ $G = (V, E)$ ($V = A \cup B$, $A \cap B = \emptyset$)

完全マッチング (perfect matching)

マッチしない頂点が存在しないマッチング

結婚問題 (marriage problem)

平衡二部グラフの完全マッチングを求める問題

結婚定理：平衡二部グラフ版

平衡二部グラフ $G = (V, E)$ ($V = A \cup B$, $A \cap B = \emptyset$, $|A| = |B|$) において完全マッチングが存在するための必要十分条件は、 A の任意の部分集合 $X \subseteq A$ について、 $|\Gamma(X)| \geq |X|$ が成り立つこと。

安定結婚問題

安定結婚問題 (stable marriage problem) ・ 安定マッチング問題 (stable matching problem)

同じサイズの集合 A , B について, 以下が与えられている

- 各 $a \in A$ について, $b \in B$ の順位付け
- 各 $b \in B$ について, $a \in A$ の順位付け

なるべく希望順位を守って A の要素と B の要素をすべてペアリングする (安定な完全マッチングを求める) 問題

例 ($A = \{\text{男 1, 男 2, 男 3, 男 4}\}$, $B = \{\text{女 1, 女 2, 女 3, 女 4}\}$)

(a) 男による女の順位付け

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

(b) 女による男の順位付け

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

安定マッチング (stable matching)

現在のペアを解消したとしても, よりよいパートナーとペアになる可能性がないマッチング

安定マッチング・不安定マッチングの例

例 ($A = \{\text{男 1, 男 2, 男 3, 男 4}\}$, $B = \{\text{女 1, 女 2, 女 3, 女 4}\}$)

(a) 男による女の順位付け

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

(b) 女による男の順位付け

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

安定マッチングの例

(男 1, 女 2), (男 2, 女 1), (男 3, 女 3), (男 4, 女 4)

安定マッチング・不安定マッチングの例

例 ($A = \{\text{男 1, 男 2, 男 3, 男 4}\}$, $B = \{\text{女 1, 女 2, 女 3, 女 4}\}$)

(a) 男による女の順位付け

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

(b) 女による男の順位付け

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

安定マッチングの例

(男 1, 女 2), (男 2, 女 1), (男 3, 女 3), (男 4, 女 4)

不安定 (unstable) マッチングの例

(男 1, 女 1), (男 2, 女 2), (男 3, 女 3), (男 4, 女 4)

安定マッチング・不安定マッチングの例

例 ($A = \{\text{男 1, 男 2, 男 3, 男 4}\}$, $B = \{\text{女 1, 女 2, 女 3, 女 4}\}$)

(a) 男による女の順位付け

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

(b) 女による男の順位付け

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

安定マッチングの例

(男 1, 女 2), (男 2, 女 1), (男 3, 女 3), (男 4, 女 4)

不安定 (unstable) マッチングの例

(男 1, 女 1), (男 2, 女 2), (男 3, 女 3), (男 4, 女 4)

- 男 1 にとって, 女 2 は現在のパートナーである 女 1 よりも高順位
- 女 2 にとって, 男 1 は現在のパートナーである 男 2 よりも高順位

男 1, 女 2 は, 現在のパートナーと別れて新しくペアになった方が得

ゲール・シャープレーのアルゴリズム

ゲール・シャープレーのアルゴリズム (Gale-Shapley algorithm)

- ゲール (David Gale) とシャープレー (Lloyd Stowell Shapley) による, 安定マッチングを求めるためのアルゴリズム
- まだペアリングされていない A の要素 a を選び, 希望順位の最も高い B の要素 b をパートナー候補とする. 過去に断られた要素は対象外する.
- b に現在パートナーがいない (フリー), もしくはより希望順位の低いパートナー a' とペアになっている場合, (現在のペアを解消後) a とペアリングする.
- 以上を, A のすべての要素がペアリングされるまで反復する
- B の要素を基準にして, A の要素とペアリングしてもよい
- 計算量 $O(n^2)$ ($n = |A| = |B|$)

- シャープレーは安定マッチングに関する功績が認められ, ロス (Alvin Elliot Roth) とともに 2012 年にノーベル経済学賞を受賞
- ゲールは 2008 年に亡くなっていたため, 残念ながら受賞対象とはならなかった

ゲール・シャープレーのアルゴリズムの例

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

(a) 男を基準とした場合

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

(b) 女を基準とした場合

ゲール・シャープレーのアルゴリズムの例

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

(a) 男を基準とした場合

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

(b) 女を基準とした場合

ゲール・シャープレーのアルゴリズムの例

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

(a) 男を基準とした場合

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

(b) 女を基準とした場合

男 2 が女 3 にプロポーズする。女 3 はすでに男 1 とペアになっているが、男 1 より男 2 の順位の方が高いので、ペアを解消して男 2 とペアになる。

ゲール・シャープレーのアルゴリズムの例

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

(a) 男を基準とした場合

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

(b) 女を基準とした場合

男 2 が女 3 にプロポーズする。女 3 はすでに男 1 とペアになっているが、男 1 より男 2 の順位の方が高いので、ペアを解消して男 2 とペアになる。

ゲール・シャープレーのアルゴリズムの例

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

(a) 男を基準とした場合

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

(b) 女を基準とした場合

ゲール・シャープレーのアルゴリズムの例

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

(a) 男を基準とした場合

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

(b) 女を基準とした場合

男 4 が女 2 にプロポーズする。女 2 はすでに男 3 とペアになっているが、男 3 より男 4 の順位の方が高いので、ペアを解消して男 4 とペアになる。

ゲール・シャープレーのアルゴリズムの例

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

(a) 男を基準とした場合

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

(b) 女を基準とした場合

男 4 が女 2 にプロポーズする。女 2 はすでに男 3 とペアになっているが、男 3 より男 4 の順位の方が高いので、ペアを解消して男 4 とペアになる。

ゲール・シャープレーのアルゴリズムの例

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

(a) 男を基準とした場合

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

(b) 女を基準とした場合

ゲール・シャープレーのアルゴリズムの例

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

(a) 男を基準とした場合

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

(b) 女を基準とした場合

男 3 が女 3 にプロポーズする。女 3 はすでに男 1 とペアになっているが、男 1 より男 3 の順位の方が高いので、ペアを解消して男 3 とペアになる。

ゲール・シャープレーのアルゴリズムの例

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

(a) 男を基準とした場合

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

(b) 女を基準とした場合

男 3 が女 3 にプロポーズする。女 3 はすでに男 1 とペアになっているが、男 1 より男 3 の順位の方が高いので、ペアを解消して男 3 とペアになる。

ゲール・シャープレーのアルゴリズムの例

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

(a) 男を基準とした場合

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

(b) 女を基準とした場合

男 1 が女 2 にプロポーズする。女 2 はすでに男 4 とペアになっているが、男 4 より男 1 の順位の方が高いので、ペアを解消して男 1 とペアになる。

ゲール・シャープレーのアルゴリズムの例

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

(a) 男を基準とした場合

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

(b) 女を基準とした場合

男 1 が女 2 にプロポーズする。女 2 はすでに男 4 とペアになっているが、男 4 より男 1 の順位の方が高いので、ペアを解消して男 1 とペアになる。

ゲール・シャープレーのアルゴリズムの例

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

(a) 男を基準とした場合

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

(b) 女を基準とした場合

ゲール・シャープレーのアルゴリズムの例

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

(a) 男を基準とした場合

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

(b) 女を基準とした場合

ゲール・シャープレーのアルゴリズムの例

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

(a) 男を基準とした場合

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

(b) 女を基準とした場合

ゲール・シャープレーのアルゴリズムの例

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

(a) 男を基準とした場合

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

(b) 女を基準とした場合

ゲール・シャープレーのアルゴリズムの例

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

(a) 男を基準とした場合

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

(b) 女を基準とした場合

ゲール・シャープレーのアルゴリズムの例

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

(a) 男を基準とした場合

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

(b) 女を基準とした場合

ゲール・シャープレーのアルゴリズムの例

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

(a) 男を基準とした場合

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

(b) 女を基準とした場合

ゲール・シャープレーのアルゴリズムの例

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

(a) 男を基準とした場合

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

(b) 女を基準とした場合

ゲール・シャープレーのアルゴリズムの例

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

(a) 男を基準とした場合

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

(b) 女を基準とした場合

ゲール・シャープレーのアルゴリズムの例

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

(a) 男を基準とした場合

	1 位	2 位	3 位	4 位
男 1	女 3	女 2	女 4	女 1
男 2	女 3	女 4	女 1	女 2
男 3	女 2	女 3	女 1	女 4
男 4	女 2	女 1	女 4	女 3

	1 位	2 位	3 位	4 位
女 1	男 1	男 3	男 2	男 4
女 2	男 1	男 2	男 4	男 3
女 3	男 3	男 4	男 1	男 2
女 4	男 4	男 3	男 1	男 2

(b) 女を基準とした場合

基準にした方に有利な安定マッチングが求まる

ゲール・シャープレーのアルゴリズムの正当性

A を基準とするアルゴリズムを考える。

ゲール・シャープレーのアルゴリズムの正当性 (完全マッチングが求まること)

順位表の要素は有限 (n^2) で、各要素は最大 1 回しか参照しないので、アルゴリズムは有限回の反復で終了することに注意する。

終了時点で完全マッチングが求まらなかったとする。このとき、パートナーがいない $a \in A$ が存在する。一方、 B の各要素は、一度ペアリングされるとパートナーの変更しか起こらない。したがって、一度もペアリングされなかった $b \in B$ も存在する。しかし、いずれかの反復で b が a のパートナー候補に挙がっていたはずなので、矛盾。

ゲール・シャープレーのアルゴリズムの正当性 (安定マッチングが求まること)

安定でないマッチング M が求まったとすると、以下を満たす $(a, b), (a', b') \in M$ が存在。

- (1) a にとって、 b' は b よりも順位が高い
- (2) b' にとって、 a は a' よりも順位が高い

(1) より、 b' は b よりも先に a のパートナー候補として挙がるので、 $(a, b) \in M$ より

- a は b' に拒否された
- b' にパートナーを解消された

のいずれか。いずれの場合も、 b' のその時点のパートナー a'' は、 b' にとって a よりも順位が高い。しかし、(2) より、 b の最終的なパートナー a' は、 b にとって a より順位が低いので、 a'' よりもさらに順位が低い。 b' が a'' とパートナーを解消するのは、より順位が高いパートナーが現われたときなので、矛盾。

ゲール・シャープレーのアルゴリズムの練習問題

練習問題

医師 A, B, C を病院 1, 2, 3 に割り当てる問題

	1 位	2 位	3 位
医師 A	病院 1	病院 2	病院 3
医師 B	病院 2	病院 3	病院 1
医師 C	病院 1	病院 3	病院 2

	1 位	2 位	3 位
病院 1	医師 C	医師 A	医師 B
病院 2	医師 C	医師 B	医師 A
病院 3	医師 B	医師 C	医師 A

ゲール・シャープレーのアルゴリズムの練習問題

練習問題

医師 A, B, C を病院 1, 2, 3 に割り当てる問題

	1 位	2 位	3 位
医師 A	病院 1	病院 2	病院 3
医師 B	病院 2	病院 3	病院 1
医師 C	病院 1	病院 3	病院 2

	1 位	2 位	3 位
病院 1	医師 C	医師 A	医師 B
病院 2	医師 C	医師 B	医師 A
病院 3	医師 B	医師 C	医師 A

解答

	1 位	2 位	3 位
医師 A	病院 1	病院 2	病院 3
医師 B	病院 2	病院 3	病院 1
医師 C	病院 1	病院 3	病院 2

	1 位	2 位	3 位
病院 1	医師 C	医師 A	医師 B
病院 2	医師 C	医師 B	医師 A
病院 3	医師 B	医師 C	医師 A

二部グラフの最大重みマッチング

完全平衡二部グラフ (complete balanced bipartite graph) $K_{n,n}$

完全二部グラフ $G = (A \cup B, E)$ において, $|A| = |B| = n$

完全平衡二部グラフの最大重みマッチング (maximum weight bipartite matching)

- 非負の重みの総和を最大化する完全マッチングを見つける
- 割当問題 (最大化・最小化とも) と等価

ハンガリアン法 (Hungarian algorithm)

- キューン (Harold William Kuhn) による割当問題 (最大化) の解法
- キューンは KKT 条件の 2 番目の K の人
- 割当問題が線形計画法により解けることを利用して, その双対問題を効率よく解くアルゴリズム
- 計算量 $O(n^4) \Rightarrow$ その後 $O(n^3)$ に改善
- 時間が足りないので詳細は省略

ハンガリアン法の名前の由来

ハンガリー人の数学者ケーニヒ (Gyula König) とエゲルヴァーリ (Jenő Elek Egerváry) の研究結果に基づいていることから。

一般のグラフの最大マッチング・最大重みマッチング

花アルゴリズム (blossom algorithm)

- 二部グラフの最大マッチング問題に対するホップクロフト・カープ法と同様の考え方
- M -増加路を見つけて辺を反転させる
- 一般のグラフの場合、 M -増加路を求めるのが面倒
- 花 (blossom) と呼ばれる閉路を一つの頂点に圧縮することで効率化
- 計算量 $O(|E||V|^2)$
- 最大マッチングに対するアルゴリズムだが、最大重みマッチングにも適用可