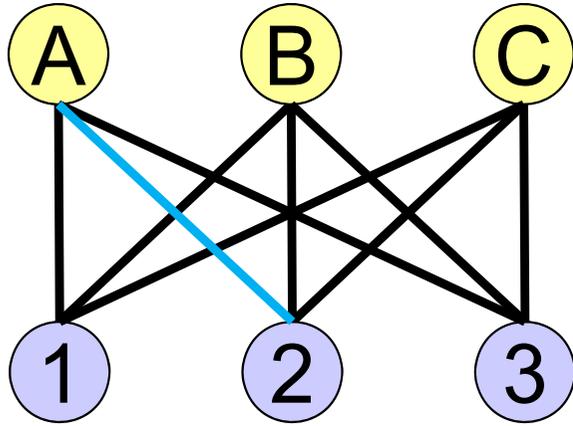
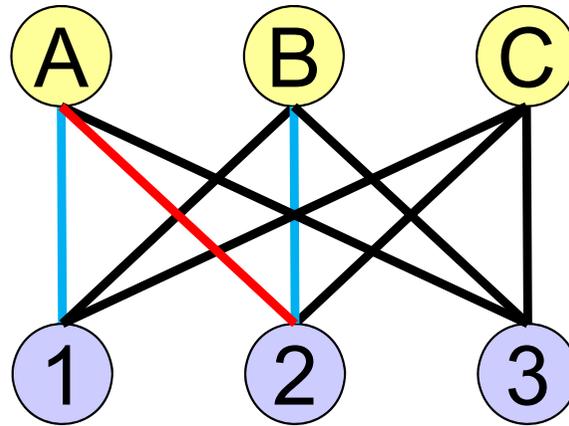


問1: 以下の二部グラフの最大重みマッチングを, アルゴリズムB を用いて計算せよ. 46



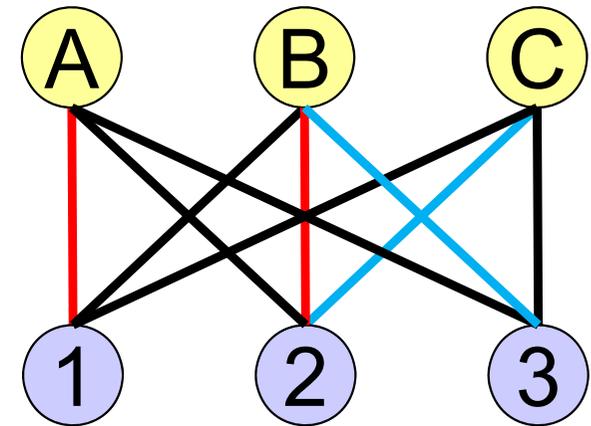
$w(i,j)$	A	B	C
①	5	4	0
②	6	5	4
③	0	3	1

重み最大の増加路  
A→2



$w(i,j)$	A	B	C
①	5	4	0
②	6	5	4
③	0	3	1

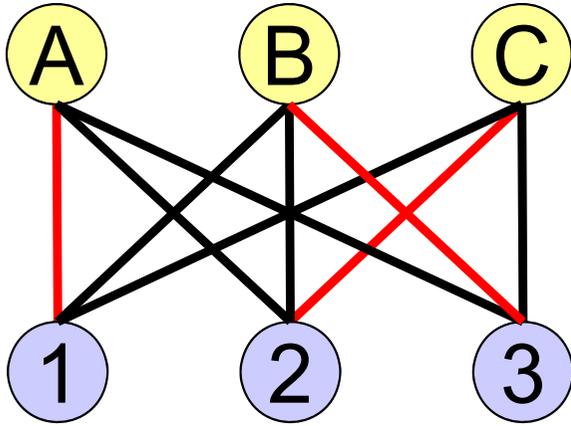
重み最大の増加路  
B→2→A→1



$w(i,j)$	A	B	C
①	5	4	0
②	6	5	4
③	0	3	1

重み最大の増加路  
C→2→B→3

問1: 以下の二部グラフの最大重みマッチングを, アルゴリズムB を用いて計算せよ.<sup>47</sup>

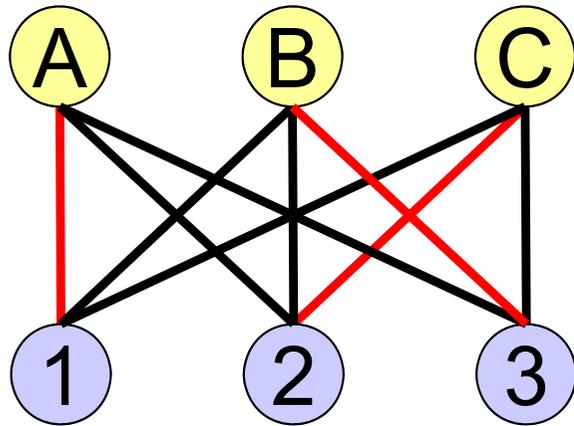


$w(i,j)$	A	B	C
①	5	4	0
②	6	5	4
③	0	3	1

増加路が存在しないので終了

**問2:** 問1の問題において, A, B, Cをオークション参加者, 1, 2, 3を財と見なした48  
 ときの均衡割当は(A,1), (B,3), (C,2)である. この均衡割当を用いて,  
 均衡価格の満たすべき条件を, 差分不等式系の形で表せ.

(解を求める必要はない)



w(i,j)	A	B	C
①	5	4	0
②	6	5	4
③	0	3	1

**均衡価格:** 以下の条件を満たす  $(p_1, p_2, p_3)$

1番目の条件より

$$5 - p_1 \geq 6 - p_2, 5 - p_1 \geq 0 - p_3, 5 - p_1 \geq 0$$

$$3 - p_3 \geq 4 - p_1, 3 - p_3 \geq 5 - p_2, 3 - p_3 \geq 0$$

$$4 - p_2 \geq 0 - p_1, 4 - p_2 \geq 1 - p_3, 4 - p_2 \geq 0$$

# 演習問題の解答例

問3:

- (1)  $+1, 0$ , または  $-1$  の値を取り, その和が  $+1$  に等しい数列  $a_1, a_2, \dots, a_m$  を考える.  
 $a_1, a_2, \dots, a_m$  の中で  $+1$  の値を取るものが2つ以上存在するとき,  
 $a_1, a_2, \dots, a_m$  の中で  $-1$  の値を取るものが少なくともひとつは存在する.  
これを証明せよ.

(証明) 数列の総和が  $+1$  なので, 値が  $+1$  の要素の数は, 値が  $-1$  の要素の数よりちょうど1つ多い. 値が  $+1$  の要素の数は2つ以上なので, 値が  $-1$  の要素の数は1つ以上となる. ■

- (2)  $M$  を最大重み  $k$  マッチングとし,  $M'$  を最大重み  $(k+1)$  マッチングとする.

ただし,  $M'$  は最大重み  $(k+1)$  マッチングの中で,  $(M' \setminus M) \cup (M \setminus M')$  の要素数が最小とする. このとき,  $(M' \setminus M) \cup (M \setminus M')$  を交互路・交互閉路に分解すると, 増加路ひとつが含まれるのみである. これを証明せよ.

(証明略)

# 演習問題の解答例

問4: 一般のグラフ $G$ に対する最大(サイズ)マッチング問題は下記のように定式化できる. ただし,  $V=\{1,2,\dots,n\}$ とする. また, 枝 $(i,j)$ と $(j,i)$ を同一視し, 変数  $x(i,j)$ と  $x(j,i)$  を同一視する.

$$(IP) \text{ 最大化 } \sum_{(i,j) \in E} x(i,j)$$

$$\text{条件 } \sum_{j \in V: (k,j) \in E} x(k,j) \leq 1 \quad (\forall k \in V)$$

$$x(i,j) \in \{0,1\} \quad (\forall (i,j) \in E)$$

(1) この問題(IP)の実行可能解により, グラフのマッチングが表現されていることを説明せよ.

(解答例)  $x(i,j)=1$  なる枝  $(i,j)$  の集合を  $M$  とおくと, 制約条件より, 各頂点  $k$  に接続する  $M$  の枝は高々1つとなる. したがって,  $M$  はマッチングである. 逆に, マッチング  $M$  に対して,  $(i,j) \in M$  ならば  $x(i,j)=1$ , そうでないときは  $x(i,j)=0$  とおくと, 各頂点  $k$  に接続する  $M$  の枝は高々1つなので, 制約条件が成り立つ.

# 演習問題の解答例

問4: (2) 変数の条件  $x(i, j) \in \{0, 1\}$  を  $x(i, j) \geq 0$  に置き換えて得られる線形計画問題を(LP)と表す. この問題の双対問題(D)を書け.

(答え) (D) 最小化  $\sum_{k \in V} y(k)$

条件  $y(i) + y(j) \geq 1 \quad (\forall (i, j) \in E)$

$y(k) \geq 0 \quad (\forall k \in V)$

(3) 双対問題(D)とグラフの頂点被覆の関係を説明せよ.

(解答例) 双対問題の実行可能解  $y$  で  $y(k) \in \{0, 1\}$  を満たすものと、  
グラフの頂点被覆は1対1対応する.

(4) 線形計画問題(LP)の最適値と元の問題(IP)の最適値が異なるようなグラフの例をひとつ挙げよ. また, 実際に最適値が異なることを説明せよ.

(解答例) 頂点3つが互いに枝で結ばれているグラフ.

(LP)の最適値は $3/2$ , (IP)は1.