

## [定式化]

各回において一斉になつたことのない人と  
できるだけ同じグループになるように最適化する。

(全体を最適化するのは難しいかつ(解けなかつた)の2'  
一回毎の最適化とする。しかし依然として難しい。

パラメータ (given)

$I = \{M_1, M_2, \dots, M_p\}$  : Xメンバーの集合 (計  $p$  人)

$J = \{G_1, G_2, \dots, G_q\}$  : グループの集合 (計  $q$  人)

$C : \{(M_1, M_2), \dots, \}$  : Xメンバーの組合せの集合 ( $pC_2$  組)

$n_j$  : グループ  $j \in J$  の定員 ( $\sum_j n_j = p$ )

$z_c$  : コンビ  $c \in C$  かつ一度でも同じグループに  
なつたことがあれば1, そうでないとき0

決定変数

$x_{ij} \in \{0, 1\}$  : Xメンバー  $i \in I$  がグループ  $j \in J$  に  
入るとき1, そうでないとき0

$y_{cj} \in \{0, 1\}$  : コンビ  $c \in C$  かつグループ  $j \in J$  に  
入るとき1, そうでないとき0

## 制約条件

(A) 全てのノードは必ずどのグループにも入る

$$\sum_{j \in J} x_{ij} = 1, \quad \forall i \in I$$

(B) 各グループには定員一杯までノードを入れる

$$\sum_{i \in I} x_{ij} = n_j, \quad \forall j \in J$$

(C)  $y_{cj}$  はコンテ  $c \in C$  がグループ  $j$  に入るとき1  
そうでないとき0

$$2y_{cj} \leq x_{i_1,j} + x_{i_2,j} \leq y_{cj} + 1$$

$$\forall C = (i_1, i_2) \in C, \quad \forall j \in J$$

( $x_{i_1,j}$  と  $x_{i_2,j}$  が両方1のとき  $y_{cj}$  は1である)

## 目的関数

一度も同じグループに入らなかつたコンテ  $c$  ( $z_c=0$ ) が  
同じグループに入らなかつた ( $y_{cj}=1$ ) に値を付与.

$$f = \sum_{c \in C} \sum_{j \in J} \underbrace{w_c}_{\text{コンテ } c \text{ に重み付け}} (1 - z_c) y_{cj}$$

コンテ  $c$  に重み付け

- ・ 不遇な人 (色んな人と話せない人)
- ・ 主役

が各コンテは大きくなるようにする.

# 最適化問題

$$(P) \quad \underset{x, y}{\text{maximize}} \quad f \quad \text{s.t.} \quad \text{制約 (A) } \sim \text{(C)}$$