

**定理 3.6 の証明：** ( $\implies$ ) は明らか。(そうでない人は自分で確かめて下さい。奇成分に  $S$  の点を対応させる 1 対 1 写像を作れます。( $\impliedby$ ) が問題です。対偶『 $G$  が 1-因子を持たない  $\implies \exists S \subseteq V; q(G-S) > |S|$ 』を示す。

(1) この命題を**極大な**グラフ  $G$  についてのみ示せばよい。ここで  $G$  が極大とは  $\forall G'; G = (V, E) \subseteq G' = (V, E')$  に対し  $G'$  が 1-因子を持たなければ  $G = G'$  が成立する事をいう。

$G = (V, E)$  が極大でなければ  $\exists G' = (V, E')$  で  $G \subset G'$  で  $G'$  も 1-因子を持たないものが存在する。極大なグラフについて命題が成立しているとする。このとき  $\exists S \subseteq V; q(G' - S) > |S|$  である。 $G' - S$  の連結成分が  $G - S$  の連結成分の何個かの和である事と  $G' - S$  の奇成分が  $G - S$  の奇成分を 1 個は含むことから  $q(G - S) \geq q(G' - S)$  となるので、 $G$  に対しても命題が成立する。

極大な  $G$  に対し  $S = \{v \mid v \text{ は他のすべての点と隣接している}\}$  と定義する。

(2)  $S = V$  のとき命題は成立する。

このとき  $G \cong K_n$  (完全グラフ) である。 $n$  が偶数なら 1-因子を持つので  $n$  は奇数である。このときは  $S_0 = \emptyset$  とすると、 $q(G - S_0) = q(G) = 1 > 0 = |S_0|$  となり OK。

よって  $G - S$  は空グラフでないとしてよい。このとき次の (A), (B) の 2 つの場合に分ける ; (A)  $G - S$  の連結成分はすべて完全グラフ, (B)  $G - S$  のある連結成分は完全グラフでない。

(3) (A) のときは命題が成立する。

もし  $S$  が  $q(G - S) \leq |S|$  の条件を満たしているとする。 $G - S$  の各奇成分  $C$  に対し  $S$  の元  $s(C)$  を 1 つ, 対応させ、 $C \neq C'$  なら  $s(C) \neq s(C')$  とできる。各奇成分  $C$  に対し  $C$  の元  $t(C)$  を 1 つ選んでおく。 $e_C = s(C)t(C)$  は  $G$  の辺である。 $G - t(C)$  は完全グラフなので 1-因子を持つ。 $G - S$  の偶成分はそれ自身 1-因子を持つ。それぞれの 1-因子と  $e_C$  すべてを合わせると  $G$  の 1-因子となる。これは矛盾なので  $q(G - S) > |S|$  が成立している。

(B) の場合も命題が成立する (というか矛盾が生じこの場合は起こらない) 事を示します。唐突ですが次が成立します。

(4)  $ab, bc \in E$  かつ  $ac, bd \notin E$  となる頂点  $a, b, c, d$  が存在する。

$G - S$  のある成分で完全グラフでないものが存在するので  $a, a'$  をその成分の元で  $aa' \notin E$  となるものとする。連結成分は連結なので  $a$  と  $a'$  を結ぶ最短の道を  $P$  とし、その最初の 3 個の頂点を  $a, b, c$  とする。(  $a' = c$  となる可能性はあるが  $a' = b$  となる事はない。)  $ac \in E$  なら  $P$  が最短の道ではなくなるので  $ac \notin E$  である。また  $b \notin S$  なので  $\exists d \in V; bd \notin E$  となる。

いよいよ最後ですネ。 $G$  の極大性をここで使います。 $G + ac$  は 1-因子  $M_1$  を持ち、また  $G + bd$  は 1-因子  $M_2$  を持ちます。 $d$  から出発して次のルールで道  $P$  を作って行く。 $M_1$  は  $G + ac$  の 1-因子なので  $d$  を頂点にもつ辺  $e_1$  を含む。 $e_1$  の  $d$  でない頂点を  $v_1$  とする。 $v_1$  を頂点に持つ辺  $e_2$  が  $M_2$  内に存在すればそれを選択する。そして  $e_2$  の  $v_1$  でない頂点を  $v_2$  とする。以下  $M_1$  と  $M_2$  を交

互にたどって選択していく。 $P$  を伸ばせるだけ伸ばし、 $P := de_1v_1e_2 \cdots e_nv_n$  とする。 $P$  が延長できないのは次の2つの場合 ; (a)  $v_n = b$ , (b)  $v_n = a$  または  $v_n = c$ 。

(a) の場合,  $e_n \in M_1$  である。 $e_{n+1} = bd$  とし,  $C = Pe_{n+1}d$  とおくと  $C$  は偶サイクルである。  
(b) の場合,  $e_n \in M_2$  である。 $e_{n+1} = v_nb, v_{n+1} = b, e_{n+2} = bd$  とし,  $C = Pe_{n+1}v_{n+1}e_{n+1}d$  とおくと  $C$  は偶サイクルである。いずれの場合も  $M = (M_2 - C) \cup (C - M_2)$  とすると  $M$  が  $G$  の 1-因子になり矛盾, この場合は起こらない (極大なグラフは  $G - S$  の連結成分がすべて完全グラフになる) 事が分かります。