

CAPITOLO 7  
GEOMETRIE DI TITS-BUEKENHOUT  
(GEOMETRIE PURE)

L'esempio portato nel Cap. 5 per mostrare che il diagramma di base del residuo  $\Gamma_F$  di una bandiera  $F$  di una geometria  $\Gamma$  non è necessariamente il grafo indotto da  $\Delta(\Gamma)$  sul cotipo di  $F$ , mostra un'altra patologia, che la Proprietà d'Intersezione (IP.2) non basta ad escludere (infatti la (IP.2) vale su tale esempio): può capitare cioè che, dati due tipi  $i$  e  $j$ , il residuo di una bandiera di cotipo  $\{i,j\}$  sia talvolta un digono generalizzato, talaltra no. Dirò *miste* le geometrie che presentano questo comportamento patologico. Si tratta di eccezioni fastidiose nella teoria, benché affatto innocue nella pratica. Innocue perché implicitamente escluse dalle usuali convenzioni adottate nella scrittura di diagrammi.

*Nota* - Va da sé che si potrebbero modificare dette convenzioni sì da poter disegnare diagrammi anche per geometrie miste. Ma dubito che la cosa possa avere un qualche interesse. L'esempio 1) del Cap. 5 mostra invece che vi possono essere geometrie non miste, nel senso ora definito, e tuttavia 'relativamente miste' rispetto ad un dato sistema di marche per diagrammi speciali (nell'esempio 1: marche per i diagrammi di Coxeter). Ignoro cosa di interessante possa dirsi in generale su questi fatti.

Limitiamoci ora alla considerazione di geometrie strettamente lineari.

Una geometria strettamente lineare è detta *pura* se non è mista; equivalentemente se appartiene al diagramma speciale ottenuto marcando con  $\pi$  i lati del suo diagramma di base (cfr. (gd.5), Cap. 6). Equivalentemente: una geometria strettamente lineare  $\Gamma$  è pura sse per ogni bandiera  $F$  il diagramma di base di  $\Gamma_F$  è il grafo indotto da  $\Delta(\Gamma)$  sul cotipo di  $F$ .

*Nota* - La definizione di geometria pura non avrebbe alcuna necessità, per essere data, dell'assunzione che le geometrie considerate siano strettamente lineari. Tale assunzione è però indispensabile per ottenere i risultati seguenti. Noto ancora che nel caso di geometrie pure, possiamo considerare il diagramma di base come caso limite di diagramma speciale: quello ottenuto con le due marche (ora le più

generalì, per (gd.5)):  $\begin{matrix} o & \xrightarrow{\pi} & o \\ i & & j \end{matrix}$  e  $\begin{matrix} o & & o \\ i & & j \end{matrix}$ .

Sono note varie caratterizzazioni per le geometrie pure. Ne cito qui due, abbastanza semplici.

Rimando all'esempio 1 del Cap. 5 o a [8] per la definizione di insieme *i-ridotto* di vertici di un grafo  $\mathcal{G}$ , ove  $i$  è un vertice di  $\mathcal{G}$ , e per il senso della locuzione  $X$  *separa*  $Y$  da  $i$  (in  $\mathcal{G}$ ). Si ha:

(gd.15) Una geometria strettamente lineare  $\Gamma$  è pura se e solo se, per ogni tipo  $i$  le bandiere *i-ridotte* in  $\Gamma$  sono quelle di tipo *i-ridotto* in  $\Delta(\Gamma)$ .

(Lascio la dimostrazione a chi legge: è facile). La (gd.15) facilita molto il compito di trovare le bandiere *i-ridotte*: infatti rintracciare in  $\Delta(\Gamma)$  gli insiemi *i-ridotti* è cosa di nessuna difficoltà.

L'importanza di poter classificare le bandiere *i-ridotte* è evidente dalla (gd.7) del Cap. 6: le bandiere *i-ridotte* corrispondono biunivocamente alle *i-ombre*. E il sistema delle *i-ombre* dice l'aspetto che assume la geometria quando la si voglia vedere come sistema di punti, rette, sottospazi, ... assumendo le *i-varietà* come punti.

(gd.16) Una geometria strettamente lineare  $\Gamma = (V, I, t)$  è pura se e solo se per nessuna coppia di tipi distinti  $i$  e  $j$  congiunti in  $\Delta(\Gamma)$  esistono mai quattro distinte varietà  $x, x', y, y'$  con  $t(x) = t(x') = i$  e  $t(y) = t(y') = j$  e  $xIyIx'Iy'Ix$ .

(Cfr. L'enunciato della (gd.13)). La (gd.16) discende immediatamente dal num.9.11 di [8]. Può anche ottenersi come corollario dal seguente teorema:

(gd.17) Sia  $\Gamma = (V, I, t)$  una geometria pura. Per ogni tipo  $i$  e per ogni scelta delle bandiere  $F$  e  $G$  con  $F$  *i-ridotta*, risulta  $\sigma_i(F) \subseteq \sigma_i(G)$  se e solo se  $FIG$  e  $t(F)$  separa  $t(G)$  da  $i$  in  $\Delta(\Gamma)$ .

(Rimando a [8]).

Osservo intanto che la (gd.17) implica che le bandiere *i-ridotte* sono quelle di tipo *i-ridotto*. Sicché, per (gd.15), possiamo anche caratterizzare le geometrie

pure come quelle geometrie strettamente lineari su cui vale l'asserto della (gd.17).

L'utilità della (gd.17) è evidente: le separazioni su  $\Delta(\Gamma)$  sono facili a vedersi. E possiamo ricostruire senza difficoltà il sistema delle  $i$ -ombre (inclusioni comprese) dal sistema delle bandiere  $i$ -ridotte. Possiamo anche definire una funzione di tipo sul sistema delle  $i$ -ombre (Cfr. anche Cap. 5, esempio 1), assegnando alla  $i$ -ombra  $X$  come tipo la cardinalità della componente connessa di  $i$  nel grafo indotto da  $\Delta(\Gamma)$  sul cotipo della bandiera  $i$ -ridotta  $F$  di  $i$ -ombra  $X$ . Si assegna ad  $X$  il tipo 0 se  $i \in t(F)$ . Si ha allora che, definita mediante l'inclusione un'incidenza sul sistema delle  $i$ -ombre:

(gd.18) Il sistema delle  $i$ -ombre di una geometria pura e irriducibile  $\Gamma$  di rango  $n$  è una geometria pura di digramma:

$$\begin{array}{ccccccc} o & \xrightarrow{\pi} & o & \xrightarrow{\pi} & o & \dots & o & \xrightarrow{\pi} & o \\ 0 & & 1 & & 2 & & n-2 & & n-1 \end{array}$$

(Rimando a [22] per la dimostrazione). Nei casi concreti diviene un banale esercizio (usando la (gd.17)) specificare meglio le marche da segnare sui lati del diagramma della geometria delle  $i$ -ombre di  $\Gamma$ , note quelle sui lati del diagramma di  $\Gamma$ . Si sono già visti vari esempi di questo metodo: la costruzione di  $\mathcal{Q}(\mathcal{O})$  e  $\mathcal{M}(\mathcal{O})$  da  $\mathcal{O}$  (parte iniziale del Cap. 4), le costruzioni date nell'esempio 1 del Cap. 6. In alcuni casi, ma forse non in tutti è anche possibile ricostruire univocamente la geometria dello spazio delle due  $i$ -ombre (si veda ancora, per ciò; l'Esempio 1 del Cap. 5, e l'isomorfismo  $\mathcal{O}(\mathcal{Q}(\mathcal{O})) \cong \mathcal{O}$  (Cap. 4)).

In definitiva possiamo associare ad una geometria pura irriducibile  $\Gamma$  di rango  $n$  una  $n$ -pla di geometrie pure di rango  $n$  con diagramma di base lineare (abbiamo tante geometrie siffatte quanti sono i sistemi di  $i$ -ombre, e dunque tante quanti i tipi di  $\Gamma$ ).

L'ipotesi che  $\Gamma$  sia irriducibile, nella (gd.18) si spiega col fatto che, se  $\Gamma$  fosse riducibile, lo spazio delle sue  $i$ -ombre coinciderebbe con quello della geometria  $\Gamma^{D(i)}$  ove  $D(i)$  è la componente connessa di  $i$  in  $\Delta(\Gamma)$ . Questo peraltro, è ancora una geometria pura; sicché il risultato della (gd.18)

vale su di essa (per una condizione sufficiente su  $D \in \Delta(\Gamma)$  affinché  $\Gamma^D$  sia una geometria pura e abbia come diagramma di base il grafo indotto da  $\Delta(\Gamma)$  su  $D$ , rimando ancora a [22]. Cfr. anche più avanti, Cap 7).

Termino con:

(gd.19) Una geometria strettamente lineare è pura se il suo diagramma di base non contiene 3-cicli.

(Rimando per la dimostrazione a [21]).