## LAURA GUIDOTTI (\*)

## Sulla divisibilità dei grafi completi. (\*\*)

1. – Sia  $C_n$  il grafo (semplice) non orientato completo con n (intero,  $\geqslant 1$ ) vertici e, quindi, m=n(n-1)/2 lati o spigoli. Due grafi parziali (¹) disgiunti  $G_1$ ,  $G_2$  di  $C_n$  si dicono complementari (rispetto a  $C_n$ ) se la loro unione (²)  $G_1 \cup \cup G_2 = C_n$ . Se  $G_1$  risulta isomorfo a  $G_2$  (³) (in simboli  $G_1 \simeq G_2$ )  $G_1$  e  $G_2$  si dicono autocomplementari.

H. Sachs (4) e G. Ringel (5) hanno studiato, quasi contemporaneamente, il problema della costruzione di ogni grafo finito (semplice) G autocomplementare.

In questa Nota si studia un problema che generalizza quello suddetto dei grafi autocomplementari, e precisamente il problema della divisibilità di un grafo completo  $C_n$  per un numero intero  $m \ (\geqslant 2)$ .

 $C_n$  si dice divisibile per  $m \ (\geqslant 2)$  se si possono trovare m grafi parziali (a due a due disgiunti)  $G_1, G_2, ..., G_m$  tutti fra loro isomorfi tali che:

$$G_1 \cup G_2 \cup ... \cup G_m = C_n$$
.

- (\*) Indirizzo: Istituto di Geometria, Università, Bologna, Italia.
- (\*\*) Lavoro eseguito nell'ambito dei contratti di ricerca del C.N.R.. Ricevuto: 11-XI-1971.
- (1) Si veda: L. Muracchini, *Introduzione alla Teoria dei Grafi*, Ed. Boringhieri, Torino 1967 (cfr. p. 34).
- (²)  $G_1 \cup G_2$  è il grafo con n vertici che contiene come spigoli tutti quelli di  $G_1$  e di  $G_2$ .
  - (3) Si veda: L. Muracchini, opera citata in (1), p. 30.
- (4) Si veda: H. Sachs, Über selbstkomplementäre Graphen, Publicationes Math. Univ. Debrecensis 9 (1962), 270-288.
- (5) Si veda: G. Ringel, Selbstkomplementäre Graphen, Archiv Math. 14 (1963), 354-358.

Ovviamente per m=2 si ha il caso di due grafi  $G_1$ ,  $G_2$  autocomplementari. In quest'ultimo caso è stato stabilito, nelle opere citate in (4) e in (5), che:

- a)  $C_n$  è divisibile per 2 quando, e solo quando, il numero dei vertici n è della forma 4k oppure 4k+1 (k intero,  $\geqslant 1$ ).
- b) dati n vertici (con n=4k, oppure n=4k+1)  $v_i$  (i=1,...,n), per ottenere un divisore di  $C_n$  secondo l'intero m=2 è necessario e sufficiente determinare una permutazione  $\omega$ , degli n vertici  $v_i$ , la quale: 1) tenga fisso al più un vertice; 2) sia scomponibile in cicli disgiunti di lunghezza 4 o multipla di 4 soltanto.

Infatti  $G_1$  si ottiene allora applicando iterativamente  $\omega$  a due vertici qualsiasi  $(v_r, v_s)$  e prendendo come spigoli di  $G_1$  stesso quelli di estremi  $(v_r, v_s)$ ,  $\omega^2(v_r, v_s)$ ,  $\omega^4(v_r, v_s)$ , e così via. Se gli spigoli ottenuti applicando ripetutamente  $\omega$  a  $(v_r, v_s)$  non esauriscono tutti gli spigoli di  $C_n$  (considerando ovviamente quelli ottenuti sia mediante le potenze pari, che formeranno il grafo parziale cercato, che quelle dispari di  $\omega$ ) si deve ripetere l'operazione partendo da una seconda coppia di vertici  $(v_h, v_k)$  estremi di uno spigolo non ancora ottenuto, e così via, fino ad esaurire tutti gli spigoli di  $C_n$ . Inversamente, ogni grafo autocomplementare  $G_1$  si ottiene nel modo indicato.

Come si vede, il problema è ricondotto a quello di determinare le permutazioni  $\omega$  del tipo indicato: attualmente non si sa, per n=4k oppure n=4k+1, quante siano le permutazioni  $\omega$  e quanti siano i grafi con n vertici autocomplementari (distinti a meno di isomorfismi).

È stato poi dimostrato che i grafi autocomplementari  $G_1$  e costruiti nel modo visto sono connessi.

Si vede poi facilmente che un grafo siffatto è un albero (6) solo per n=4, infatti il numero degli spigoli di  $G_1$  è n(n-1)/4 quindi, > n-1 per n>4, mentre l'uguaglianza si ha solo per n=4. In questo caso  $C_n$  si può dividere in due alberi isomorfi in un solo modo (gli alberi risultano essere catene).

2. – Si dimostra ora che, nel problema della divisibilità di un grafo completo  $C_n$  per un numero m > 2, che sia primo con n oppure con n-1 (7), si può dare una condizione necessaria e sufficiente analoga alla a) del n. 1. Ma nel caso m > 2 la costruzione che verrà esposta non fornisce sempre tutti i modi possibili di dividere un grafo completo secondo l'intero m > 2: ciò verrà

<sup>(6)</sup> Un «grafo connesso» è un albero se e solo se il numero dei suoi spigoli è n-1 (essendo n quello dei vertici). Cfr. L. Muracchini, opera citata in (1), p. 55 e seguenti.

<sup>(7)</sup> Nel caso m=2 è chiaro che m è necessariamente primo con n oppure con n-1 perchè di questi due numeri uno è pari e l'altro è dispari.

mostrato nel n. 3. Inoltre, a differenza di quanto accade per m=2, tale costruzione non fornisce necessariamente divisori che siano connessi. Si dimostra dunque che:

Affinchè un grafo completo  $C_n$  sia divisibile per m, dove (m, n) = 1 oppure (m, n-1) = 1, è necessario e sufficiente che l'intero n(n-1)/2 sia multiplo di m.

La necessità della condizione è immediata: se  $C_n$  è divisibile, i suoi divisori  $G_1, G_2, ..., G_m$  avranno (essendo isomorfi) tutti lo stesso numero r di spigoli. Poichè sono disgiunti, m r = n(n-1)/2.

Prima di passare alla sufficienza premettiamo alcune semplici osservazioni. Se (m,n)=1 la condizione precedente implica che sia n=km+1; mentre se (m,n-1)=1 si deve avere n=km. Ciò vale a maggior ragione se, in particolare, m è un numero primo p>2 o una sua potenza. Infine, se m=2 (o una potenza di 2) si ritrova la condizione del n. 1, cioè n=2km oppure n=2km+1.

Venendo ora alla condizione sufficiente, si sceglie una permutazione  $\omega$  dei vertici di  $C_n$  (che indicheremo con gli interi 1, 2, ..., n) che goda delle due seguenti proprietà:

- 1) Tiene fisso al più un vertice di  $C_n$ ;
- 2) si scompone in cicli disgiunti tutti di lunghezza m o multipla di m se m è dispari, di lunghezza 2m o multipla di 2m se m è pari.

Ciò è possibile nelle ipotesi fatte, perchè: se m è pari ed n=2h pari, dovendo m dividere h (2h-1) ed essendo primo con 2h-1, risulta h=km, cioè n=2km; se invece n=2h+1, dovendo m dividere (2h+1)h ed essendo primo con 2h+1, risulta ancora h=km, cioè n=2km+1. Se m è dispari, poichè deve essere n=km, oppure n=km+1, sarà possibile avere una  $\omega$  scomposta in cicli di lunghezza m o multipla di m.

Si sceglie poi uno spigolo s=(i,j) di  $C_n$ ; la  $\omega$  opera su s nel modo ovvio, cioè  $\omega s=(\omega(i),\omega(j))$ . Applichiamo ripetutamente la permutazione  $\omega$  ad s fino a che non si riottenga lo spigolo s: date le proprietà di  $\omega$ , ciò non può avvenire che in corrispondenza ad una potenza di  $\omega$  multipla di m; sia rm il relativo esponente. Consideriamo la tabella seguente:

(1) 
$$\begin{cases} s, & \omega s, \cdots, \omega^{m-1} s \\ \omega^m s, & \omega^{m+1} s, \cdots, \omega^{2m-1} s \\ \vdots & \vdots & \vdots \\ \omega^{(r-1)m} s, & \omega^{(r-1)m+1} s, \cdots, \omega^{rm-1} s \end{cases}$$

In ciascuna colonna sono stati posti spigoli ottenuti operando su s mediante potenze di  $\omega$  i cui esponenti sono congrui ad un medesimo resto modulo m. Se la tabella (1) non esaurisce tutti gli spigoli di  $C_n$  si sceglierà uno spigolo s' fra quelli non compresi nella tabella (1) e si opererà su s' come per s, e così via fino ad esaurire tutti gli spigoli di  $C_n$ .

Dimostro ora che l'insieme degli spigoli contenuti nelle *i*-esime colonne (i=1,...,m) delle tabelle costruite nel modo indicato costituisce un grafo parziale  $G_i$  di  $C_n$  che è un divisore di  $C_n$  secondo l'intero m. A tale scopo basta far vedere che i  $G_i$  sono disgiunti e isomorfi: da quanto si è detto segue senz'altro che la loro unione è  $C_n$ . Si osservi intanto che due tabelle diverse, del tipo della (1), non contengono mai per costruzione spigoli comuni. Infatti se uno spigolo della tabella generata da s figurasse anche in quella generata da s' si avrebbe:

$$\omega^h s = \omega^k s'$$

e quindi

$$s' = \omega^{h-k} s$$
.

Dunque s' dovrebbe figurare nella tabella (1), contro le ipotesi. Si osservi ancora che due colonne della medesima tabella sono sempre disgiunte; infatti se vi fosse un elemento comune si avrebbe:

$$\omega^h s = \omega^k s$$
 con  $h - k \not\equiv 0 \pmod{m}$ ,

cioè

$$\omega^{h-k}s = s.$$

Ora sia s=(i,j); per il verificarsi della (2) dovrà essere:

(3) 
$$\omega^{h-k}(i) = i, \qquad \omega^{h-k}(j) = j,$$

oppure

(4) 
$$\omega^{h-k}(j) = i, \qquad \omega^{h-k}(i) = j.$$

Poichè, per ipotesi,  $\omega$  tiene fisso al più un vertice di  $C_n$ , le (3) si possono verificare solo se  $\omega^{h-k}$  è la permutazione identica, ma ciò implica  $h-k\equiv 0\pmod m$ . Dunque le (3) non si possono verificare. Se si verificassero le (4) si potrebbe supporre che il vertice i non sia tenuto fisso da  $\omega$  (altrimenti si ragionerebbe su j che non potrebbe essere tenuto fisso anch'esso da  $\omega$ ). Dalle (4) segue che

$$\omega^{2(h-k)}(i) = i$$
 cioè  $\omega^{2(h-k)} = 1$  (identità).

e quindi che 2(h-k) è multiplo di m. Se m è dispari ciò implica che h-k è multiplo di m, contraddicendo l'ipotesi  $h-k\not\equiv 0\pmod m$ ; se m è pari allora 2(h-k) è addirittura multiplo di 2m (perchè in questo caso  $\omega$  si scompone in cicli disgiunti di lunghezza 2m o multipla di 2m) e quindi dovrebbe ancora aversi  $h-k\equiv 0\pmod m$ . In conclusione i grafi parziali  $G_i$  sono a due a due disgiunti.

Resta ancora da dimostrare che i  $G_i$  sono isomorfi: per questo basta osservare che l'insieme degli spigoli di  $G_n$  dato da  $\omega^{m-i}$   $G_i$  coincide con l'insieme degli spigoli di  $G_1$  e perciò  $G_1 \simeq G_i$ . Infatti uno spigolo di  $G_i$  della tabella (1), ad esempio, è del tipo  $\omega^h s$  con  $h \equiv i \pmod{m}$ ; esso viene trasformato da  $\omega^{m-i}$  nello spigolo  $\omega^{h+m-i}s$  e poichè  $h+m-i\equiv 0 \pmod{m}$ , quest'ultimo spigolo appartiene a  $G_1$ .

Il Teorema è così dimostrato.

Si possono fare le seguenti osservazioni che riusciranno utili in seguito: ciascuno dei divisori  $G_i$  ammette come automorfismo la permutazione  $\omega^m$  (che non è necessariamente l'identità); da quanto precede non risulta che i  $G_i$  siano necessariamente connessi.

3. – Nel caso m=2, H. Sachs e G. Ringel (\*) hanno mostrato che, inversamente a quanto esposto nel n. 2, ogni divisore secondo di un grafo completo  $C_n$  si può ottenere mediante la costruzione indicata. Per dimostrare questa affermazione si utilizza quanto segue: se  $C_n$  è diviso in due grafi parziali isomorfi  $G_1$  e  $G_2$  disgiunti e se  $\omega_1$  è la permutazione tale che  $\omega_1G_1=G_2$ , allora necessariamente  $\omega_1G_2=G_1$  cioè  $\omega_1^2G_1=G_1$  e quindi  $\omega_1^2$  è un automorfismo di  $G_1$ .

Nel caso m>2 il ragionamento si può ripetere (e quindi invertire quanto si è detto nella costruzione del n. 2) se si verifica quanto segue:  $C_n$  è diviso in m grafi parziali  $G_1, G_2, ..., G_m$  isomorfi e a due a due, disgiunti ed esiste una permutazione  $\omega_1$  tale che:

(5) 
$$\omega_1 G_1 = G_2$$
,  $\omega_1 G_2 = G_3$ , ...,  $\omega_1 G_{m-1} = G_m$ ,  $\omega_1 G_m = G_1$ .

 $\omega_1^m$  risulta dunque essere un automorfismo di ciascuno dei  $G_i$ . Ma per la divisibilità di  $C_n$  non è richiesto a priori quanto precede: basta, infatti, che esistano m permutazioni  $\omega_i$   $(i=1,\ldots,m)$  per le quali risulti

(6) 
$$\omega_1 G_1 = G_2$$
,  $\omega_2 G_2 = G_3$ , ...,  $\omega_m G_m = G_1$ ,

senza che le  $\omega_i$  siano tutte fra loro identiche.

<sup>(8)</sup> Si veda: H. Sachs, opera citata in (4); G. Ringel, opera citata in (5).

Viene ora mostrato su di un esempio che in effetti il caso (6) si può presentare e questo prova che, per m > 2, la costruzione del n. 2 non fornisce tutti i possibili divisori di un grafo completo  $C_n$  che sia divisibile secondo l'intero m(naturalmente, due divisioni di un grafo  $C_n$  verranno considerate distinte o meno a seconda che esista o meno un automorfismo di  $C_n$  che le muta l'una nell'altra (9)). Per ottenere l'esempio voluto considereremo il caso n=6, m=3: la condizione che n(n-1)/2=15 sia divisibile per 3 è soddisfatta e pertanto il grafo completo  $C_6$  è divisibile per 3. I divisori  $G_1,\,G_2,\,G_3$  avranno 6 vertici e 5 spigoli e, pertanto, se sono connessi debbono essere alberi (o, in particolare, catene). Con analisi diretta (che non offre difficoltà) sono state determinate tutte le divisioni di  $C_6$  in tre catene, considerando distinte due divisioni se non si riducono l'una nell'altra mediante un automorfismo di  $\mathcal{C}_{\mathsf{G}}.$  Si può dunque supporre che la prima delle tre catene  $G_1$  sia la  $\{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$ . Si trova che vi sono 8 modi di dividere C<sub>6</sub> in tre catene: essi possono venire raggruppati in 4 gruppi di due divisioni in base alla considerazione dei due vertici estremi delle catene (che per  $G_1$  sono sempre 1 e 6); li indichiamo qui di seguito:

$$(I) \begin{cases} G_2 = \{2, 4, 1, 6, 3, 5\}, & G_3 = \{4, 6, 2, 5, 1, 3\} & (2,5) \text{ e} \\ G_2 = \{2, 4, 6, 1, 3, 5\}, & G_3 = \{4, 1, 5, 2, 6, 3\} & (3,4); \end{cases}$$

$$(II) \begin{cases} G_2 = \{2, 4, 6, 3, 1, 5\}, & G_3 = \{3, 5, 2, 6, 1, 4\} & (2,5) \text{ e} \\ G_2 = \{2, 6, 4, 1, 3, 5\}, & G_3 = \{3, 6, 1, 5, 2, 4\} & (3,4); \end{cases}$$

$$(III) \begin{cases} G_2 = \{2, 5, 1, 4, 6, 3\}, & G_3 = \{4, 2, 6, 1, 3, 5\} & (2,3) \text{ e} \\ G_2 = \{2, 4, 6, 1, 5, 3\}, & G_3 = \{4, 1, 3, 6, 2, 5\} & (4,5); \end{cases}$$

$$(IV) \begin{cases} G_2 = \{2, 5, 3, 1, 6, 4\}, & G_3 = \{3, 6, 2, 4, 1, 5\} & (2,4) \text{ e} \\ G_2 = \{2, 6, 3, 5, 1, 4\}, & G_3 = \{3, 1, 6, 4, 2, 5\} & (3,5). \end{cases}$$

Come è facile constatare, soltanto le due divisioni del gruppo (I) si ottengono con la costruzione del n. 2, rispettivamente mediante la permutazione  $\omega = (1,2,4,6,5,3)$  e mediante la  $\omega = (1,2,4)$  (3,6,5). Le sei divisioni degli altri tre gruppi non si ottengono con la costruzione predetta, ciò dimostra quanto è stato affermato sopra.

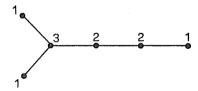
<sup>(\*)</sup> Cioè una permutazione qualsiasi dei vertici di  $C_n$ , dato che tutte le permutazioni sono automorfismi di  $C_n$ .

Indichiamo anche un esempio di divisione di  $C_6$  in tre grafi parziali non connessi ottenuta mediante la costruzione del n. 2: si tratta della divisione ottenuta mediante la permutazione  $\omega = (2, 3, 4, 5, 6, 1)$  e partendo dagli spigoli s = (1,2), s' = (2,4) s'' = (6,3). Le tre tabelle analoghe alla (1) del n. 2 sono ora:

$$\left\{ \begin{array}{l} s = (1,2) \; , \qquad \omega \; s = (2,3) \; , \qquad \omega^2 \, s = (3,4) \; , \\ \\ \omega^3 \, s = (4,5) \; , \qquad \omega^4 \, s = (5,6) \; , \qquad \omega^5 \, s = (6,1) \; ; \\ \\ s' = (2,4) \; , \qquad \omega \; s' = (3,5) \; , \qquad \omega^2 \, s' = (4,6) \; , \\ \\ \omega^3 \, s' = (5,1) \; , \qquad \omega^4 \, s' = (6,2) \; , \qquad \omega^5 \, s' = (1,3) \; ; \\ \\ s'' = (6,3) \; , \qquad \omega \; s'' = (1,4) \; , \qquad \omega^2 \, s'' = (2,5) \; , \\ \\ \omega^3 \; s'' = s'' \; , \qquad \omega^4 \, s'' = \omega \, s'' \; , \qquad \omega^5 \, s'' = \omega^2 s'' \; . \end{array} \right.$$

Infine, per terminare, consideriamo la questione della divisione di  $C_6$  in tre divisori connessi più in generale. Intanto affinchè un grafo completo  $C_n$  sia divisibile in m alberi deve risultare n(n-1)/2 = m(n-1) e quindi n=2m; se ciò si verifica sono soddisfatte le condizioni del Teorema del n. 2 poichè (m, 2m-1)=1 e pertanto la n=2m è anche sufficiente per la divisibilità di  $C_n$  in m divisori. Se fra questi ve ne sono di connessi, allora sono alberi; si può tuttavia mostrare facilmente che fra i divisori alberi di  $C_{2m}$  non possono mai aversi i casi di alberi con un vertice di grado g>m. Infatti i vertici di  $C_{2m}$  sono tutti di grado 2m-1; se un vertice fosse di grado g>m per un divisore albero, allora non tutti i rimanenti m-1 divisori alberi potrebbero contenere quel vertice, altrimenti esso risulterebbe per  $C_{2m}$  di grado g+m-1> m+m-1=2m-1 e ciò è assurdo.

Nel caso m=3 si verifica con analisi diretta di tutti i casi possibili che non soltanto non possono aversi divisori alberi con un vertice di grado 4 o 5, ma che nemmeno l'albero con i vertici di gradi 1, 1, 3, 2, 2, 1, che indichiamo



qui di seguito, può mai darsi come divisore di  $C_6$ . Su questo ed altri problemi connessi ci ripromettiamo di ritornare in un altro lavoro.

