
ATTI ACCADEMIA NAZIONALE DEI LINCEI
CLASSE SCIENZE FISICHE MATEMATICHE NATURALI
RENDICONTI

CLAUDIO DI COMITE, ROBERTO PELUSO

**Sulla determinazione di alcuni k-archi completi con
l'aiuto di una calcolatrice elettronica**

*Atti della Accademia Nazionale dei Lincei. Classe di Scienze Fisiche,
Matematiche e Naturali. Rendiconti, Serie 8, Vol. 53 (1972), n.1-2, p. 94-99.*
Accademia Nazionale dei Lincei

<http://www.bdim.eu/item?id=RLINA_1972_8_53_1-2_94_0>

L'utilizzo e la stampa di questo documento digitale è consentito liberamente per motivi di ricerca e studio. Non è consentito l'utilizzo dello stesso per motivi commerciali. Tutte le copie di questo documento devono riportare questo avvertimento.

*Articolo digitalizzato nel quadro del programma
bdim (Biblioteca Digitale Italiana di Matematica)
SIMAI & UMI*

<http://www.bdim.eu/>

Geometrie finite. — *Sulla determinazione di alcuni k -archi completi con l'aiuto di una calcolatrice elettronica* (*). Nota (**) di CLAUDIO DI COMITE e ROBERTO PELUSO, presentata dal Socio B. SEGRE.

SUMMARY. — In a Galois plane of order p , with p prime, $p \neq 2$, $p \neq 3$, $p \equiv 1 \pmod{3}$ e $p \equiv 1 \pmod{4}$, complete $(p+9)/2$ -arcs are constructed, with the aid of an electronic calculating machine.

INTRODUZIONE

Sia $S_{2,p}$ un piano lineare sopra un campo finito di ordine p , con p primo, $p \neq 2$, $p \neq 3$, $p \equiv 1 \pmod{3}$ e $p \equiv 1 \pmod{4}$.

In [1] si sono costruiti $(p+9)/2$ -archi di $S_{2,p}$ non contenuti in coniche e si è provato, mediante un ben noto teorema di B. Segre (cfr. [5] e [9], pag. 273) che, per $p = 11$, detti archi sono completi.

Il problema della completezza dei $(p+9)/2$ -archi costruiti in [1], per $p > 11$, si può risolvere mediante una calcolatrice elettronica. Calcolatrici elettroniche in ricerche concernenti i k -archi sono già state impiegate da L. Lunelli ed M. Sce, i quali hanno costruito, tra l'altro, mediante una calcolatrice elettronica, 10-archi completi di $S_{2,11}$ e 12-archi completi di $S_{2,13}$ (cfr. [2]).

In questa Nota si descrive un procedimento per la verifica, con una calcolatrice elettronica, della completezza dei $(p+9)/2$ -archi costruiti in [1], per $p > 11$.

Con tale procedimento si è verificato che i predetti $(p+9)/2$ -archi risultano completi per tutti i valori di p presi in considerazione e precisamente per $p \leq 419$. Per $p \leq 83$ ci si è serviti del calcolatore IBM 1130 degli Istituti di Matematica dell'Università di Bari e, per i successivi valori di p (≤ 419), si è usato il calcolatore IBM 360/65 in dotazione al C.S.A.T.A. (Bari).

1. — Si consideri un piano proiettivo $S_{2,p}$ sopra il campo finito γ_p di ordine p , con p primo, $p \neq 2$, $p \neq 3$, $p \equiv 1 \pmod{3}$ e $p \equiv 1 \pmod{4}$.

Si premettono alcune considerazioni su γ_p .

Gli elementi di γ_p (campo delle classi dei resti modulo p) si indicheranno con $0, 1, \dots, p-1$. Per le ipotesi fatte su p , gli elementi $p-1$ e $p-3$ sono non-quadrati in γ_p (cfr. [1] e [9]) e, conseguentemente, 3 è un quadrato in γ_p .

Si ponga $f(\lambda) = 1 + \lambda + \lambda^2$, con $\lambda \in \gamma_p$. In [1] si è provato che non esiste un $\lambda \in \gamma_p$ tale che $f(\lambda) = 0$. Si indichi con σ_p l'insieme degli elementi di γ_p

(*) Lavoro eseguito con contributo del C.N.R. nell'ambito dei Gruppi di Ricerca Matematica.

(**) Pervenuta all'Accademia il 25 luglio 1972.

tali che $f(\lambda)$ sia un non-quadrato in γ_p . È noto che il numero degli elementi di σ_p è $(p+1)/2$ (cfr. [9], n. 79 ed [1]).

Risulta:

$$f(0) = f(p-1) = 1, \quad f(1) = f(p-2) = 3,$$

conseguentemente, essendo gli elementi 1 e 3 quadrati in γ_p , si ha:

$$(1.1) \quad 0, 1, p-1, p-2 \notin \sigma_p.$$

Si osservi infine che, essendo $f(\lambda^{-1}) = f(\lambda)\lambda^{-2}$, con $\lambda \in \gamma_p - \{0\}$, risulta:

$$(1.2) \quad \lambda \in \sigma_p \iff \lambda^{-1} \in \sigma_p.$$

Fissato su $S_{2,p}$ un sistema di coordinate omogenee (x, y, z) , sia K_p il sottoinsieme di $S_{2,p}$ costituito dai $(p+1)/2$ punti $P_\lambda (\lambda + \lambda^2 + \lambda^3, \lambda + \lambda^2, 1 + \lambda + \lambda^2)$, con $\lambda \in \sigma_p$, e dai 4 punti $O_2(0, 1, 0)$, $Q_1(1, 1, 1)$, $Q_2(p-2, 1, 1)$ e $Q_3(1, 1, p-2)$. Si è provato in [1] che:

PROPOSIZIONE. - K_p è un $(p+9)/2$ -arco di $S_{2,p}$, il quale, per $p = 11$, risulta completo.

Si faranno ora alcune considerazioni su K_p , atte ad abbreviare lo studio della completezza di K_p , per $p > 11$, mediante una calcolatrice elettronica.

Le $(p+7)/2$ secanti di K_p passanti per O_2 sono le rette di equazioni

$$(1.3) \quad x = \lambda z, \quad \text{con } \lambda \in \sigma_p \cup \{1, p-2, (p-1)/2\} \quad (1).$$

Le tangenti per O_2 a K_p sono quindi le $(p-7)/2$ rette di equazioni

$$x = \lambda z, \quad \text{con } \lambda \in \gamma_p - \sigma_p - \{1, p-2, (p-1)/2\}$$

e la retta di equazione $z = 0$.

Si indichi con τ_p l'insieme $\gamma_p - \sigma_p - \{1, p-2, (p-1)/2\}$. Risulta ovviamente $1 \notin \tau_p$; per la (1.1) gli elementi 0 e $p-1$ appartengono a τ_p e dalla (1.2), essendo $p-2$ e $(p-1)/2$ l'uno l'inverso dell'altro, segue che:

$$\lambda \in \tau_p - \{0\} \iff \lambda^{-1} \in \tau_p - \{0\}.$$

Si possono allora costruire due sottoinsiemi di τ_p :

$$\begin{aligned} \tau'_p &= \{0, p-1, a_1, \dots, a_h\}, \\ \tau''_p &= \{b_1, \dots, b_h\}, \quad \text{con } h = (p-11)/4, \end{aligned}$$

tali che:

$$(1.4) \quad \tau'_p \cup \tau''_p = \tau_p, \quad \tau'_p \cap \tau''_p = \emptyset \quad \text{e } a_i b_i = 1, \quad \text{con } 1 \leq i \leq h.$$

(1) Gli elementi 1 e $p-2$ non appartengono a σ_p (cfr. (1.1)) e, per la (1.2), anche l'elemento $(p-1)/2$, essendo l'inverso di $p-2$, non appartiene a σ_p .

Si indichi con T la simmetria su $S_{2,p}$ di equazioni: $x' = z$, $y' = y$, $z' = x$.
Si verifica che:

$$T(O_2) = O_2 \quad , \quad T(Q_1) = Q_1 \quad , \quad T(Q_2) = Q_3$$

$$\text{e } T(P_\lambda) = P_{\lambda^{-1}} \quad (\text{cfr. (1.2)}), \quad \text{con } \lambda \in \sigma_p.$$

Risulta pertanto $T(K_p) = K_p$.

Inoltre, indicati con S' e S'' i sottoinsiemi di $S_{2,p}$ costituiti rispettivamente dai punti delle rette

$$x = 0 \quad , \quad x = a_i z \quad , \quad \text{con } 1 \leq i \leq h,$$

e da quelli delle rette

$$z = 0 \quad , \quad x = b_i z \quad , \quad \text{con } 1 \leq i \leq h,$$

risulta (cfr. (1.4)) $T(S') = S''$. Ne consegue che, per provare che K_p è completo, è sufficiente provare che i punti delle rette

$$(1.5) \quad x = \lambda z \quad \text{con } \lambda \in \tau'_p$$

appartengono a delle secanti di K_p .

Le rette (1.5) passano tutte per $O_2 \in K_p$, quindi, per dimostrare che K_p è completo, è sufficiente provare che, per ogni $\lambda \in \tau'_p$ e per ogni $\mu \in \gamma_p$, esiste una secante di K_p (ovviamente distinta dalle rette (1.3)) contenente il punto $P(\lambda, \mu, 1)$.

Questa verifica si può fare, per p non eccessivamente grande, con una calcolatrice elettronica e, a tal fine, si riportano qui di seguito le equazioni delle rette secanti di K_p diverse dalle (1.3):

$$x + (p-1)y = 0$$

$$y + (p-1)z = 0$$

$$x + y + z = 0$$

$$x + (p-1+\lambda^3)y + (p-1)\lambda^3 z = 0, \quad \text{con } \lambda \in \sigma_p,$$

$$x + (2+3\lambda+3\lambda^2+\lambda^3)y + (p-1)(3\lambda+3\lambda^2+\lambda^3)z = 0,$$

$$\text{con } \lambda \in \sigma_p,$$

$$(p-1)(1+3\lambda+3\lambda^2)x + (1+3\lambda+3\lambda^2+2\lambda^3)y + \lambda^3 z = 0,$$

$$\text{con } \lambda \in \sigma_p,$$

$$(1+\lambda+\mu)x + (p-1)(1+\lambda+\lambda^2)(1+\mu+\mu^2)y + \lambda\mu(\lambda+\mu+\lambda\mu)z = 0,$$

$$\text{con } \lambda, \mu \in \sigma_p \text{ e } \lambda \neq \mu.$$

2. - Per i cinque numeri primi 23, 47, 59, 71, 83, la verifica della completezza dei corrispondenti archi K_p si è ottenuta col seguente programma adattato per il calcolatore IBM 1130, presso gli Istituti di Matematica dell'Università di Bari:

```

INTEGER P,A(904), B(990), C(990), S(20)
DO 20 KK=1, 5
READ(2, 50)P
L=(P-1)/2
DO 1 I=1, L
A(I)=I*I
1 A(I)=MOD(A(I), P)
K=0
N=(P*P-1)/8+3*(P+1)/2+3
No=N-L
DO 2 I=No, N
4 K=K+1
B(I)=K*K+K+1
B(I)=MOD(B(I), P)
DO 3 J=1, L
IF(B(I)-A(J))3, 4, 3
3 CONTINUE
2 C(I)=K
M=(P-11)/2
K=1
DO 5 J=1, M
6 K=K+1
IF(K-L)7, 6, 7
7 DO 8 I=No, N
IF(C(I)-K)8, 6, 8
8 CONTINUE
5 A(J)=K
S(3)=A(1)
M=(P-3)/4
K=1
DO 11 I=4, M
L=I-1
10 K=K+1
S(I)=A(K)
DO 11 J=3, L
A(K)=S(I)*S(J)
A(K)=MOD(A(K), P)
IF(A(K)-1)11, 10, 11
11 CONTINUE
S(1)=0
S(2)=P-1
A(1)=0
B(1)=1
C(1)=S(2)
K=1
N1=N-1
DO 9 I=No, N1
L=I+1
DO 9 J=L, N
K=K+1
A(K)=1+C(I)+C(J)
A(K)=MOD(A(K), P)
B(K)=B(I)*B(J)
B(K)=MOD(B(K), P)
B(K)=S(2)*B(K)
B(K)=MOD(B(K), P)
C(K)=C(I)*C(J)
C(K)=MOD(C(K), P)
C(K)=C(K)*(C(I)+C(J)+C(K))
9 C(K)=MOD(C(K), P)
J=K+1
DO 12 I=No, N
K=K+1
C(K)=C(I)*C(I)
C(K)=MOD(C(K), P)
C(K)=C(I)*C(K)
C(K)=MOD(C(K), P)
A(K)=P-2+3*B(I)
A(K)=MOD(A(K), P)
B(K)=A(K)+2*C(K)
B(K)=MOD(B(K), P)
A(K)=S(2)*A(K)
12 A(K)=MOD(A(K), P)
L=K
K=K+1
B(K)=S(2)
C(K)=0
K=K+1
B(K)=1
C(K)=1
DO 14 I=J, L
K=K+1
B(K)=C(I)+S(2)
B(K)=MOD(B(K), P)
C(K)=C(I)*S(2)
14 C(K)=MOD(C(K), P)
DO 15 I=J, L
K=K+1
B(K)=P+1+B(I)-C(I)
B(K)=MOD(B(K), P)
C(K)=P+B(K)-2
C(K)=MOD(C(K), P)
C(K)=S(2)*C(K)
15 C(K)=MOD(C(K), P)
LL=L+1
DO 16 I=1, P

```

<pre> No=I-1 DO 16 J=1,M DO 17 K=1, L NI=A(K)*S(J)+B(K)*No+C(K) NI=MOD(NI, P) IF(NI)17, 16, 17 17 CONTINUE DO 13 K=LL, N NI=B(K)*No+C(K)+S(J) NI=MOD(NI, P) IF(NI)13, 16,13 </pre>	<pre> 13 CONTINUE WRITE(3, 51) GO TO 20 16 CONTINUE WRITE(3, 52) 20 CONTINUE STOP 50 FORMAT(I3) 51 FORMAT(1H, 12HNON COMPLETO) 52 FORMAT(1H, 8HCOMPLETO) END </pre>
--	---

Poichè il predetto calcolatore non possiede il sottoprogramma proprio che effettua il resto della divisione fra due numeri interi, al programma principale si è aggiunto il sottoprogramma seguente:

```

FUNCTION MOD(I, J)
K=I
1 MOD=K
K=K-J
IF(K) 2, 1, 1
2 RETURN
END

```

Successivamente, sostituendo le istruzioni

```

INTEGER P, A(904), B(990), C(990), S(20)
DO 20 KK=1, 5

```

rispettivamente con

```

INTEGER P, A(22156), B(22578), C(22578), S(104)
DO 20 KK=1, 7

```

e fornendo come dati da leggere i sette numeri primi 107, 179, 227, 239, 311, 383, 419, si è provato ancora che K_p è completo per tali valori di p , sul calcolatore IBM 360/65 in dotazione al C.S.A.T.A. (Bari). Non è stato necessario fare uso del sottoprogramma MOD, giacchè esso è un sottoprogramma proprio di tale calcolatore.

Per valori più grandi di p , volendo evitare di occupare eccessivo spazio di memoria si renderebbe necessario costruire un sottoprogramma che calcoli l'inverso di un elemento in γ_p e modificare il programma principale in modo da memorizzare, per ciascuna retta, solamente il secondo ed il terzo coefficiente.

BIBLIOGRAFIA

- [1] C. DI COMITE, *Intorno a certi $(q+9)/2$ -archi di $S_{2,q}$* , « Rend. Acc. Naz. Lincei », ser. VIII, 36 (6) (1964).
- [2] M. SCE e L. LUNELLI, *Sulla ricerca dei k -archi completi mediante calcolatrice elettronica*, Convegno reticoli e geometrie proiettive (Palermo 1957). Roma, Cremonese (1958).
- [3] B. SEGRE, *Sulle ovali nei piani lineari finiti*, « Rend. Acc. Naz. Lincei », ser. VIII, 17 (1954).
- [4] B. SEGRE, *Ovals in a finite projective plane*, « Canad. J. Math. », 7 (1955).
- [5] B. SEGRE, *Curve razionali normali e k -archi negli spazi finiti*, « Ann. Mat. pura appl. », ser. IV, 39 (1955).
- [6] B. SEGRE, *Intorno alla geometria sopra un campo di caratteristica due*, « Rev. Fac. Sci. Univ. Istanbul », ser. A, 21 (1956).
- [7] B. SEGRE, *Sui k -archi nei piani finiti di caratteristica due*, « Revue de Math. Pures et appl. », 2 (1957).
- [8] B. SEGRE, *Le geometrie di Galois*, « Ann. di Mat. pura appl. », ser. IV, 48 (1959).
- [9] B. SEGRE, *Lectures on modern geometry*, Ed. Cremonese (1961).
- [10] B. SEGRE, *Istituzioni di Geometria Superiore*, « Ist. Mat. Univ. », Roma 1965.
- [11] B. SEGRE, *Introduction to Galois geometries*, « Mem. Acc. Naz. Lincei », ser. VIII, 8 (1967).