CdL in Matematica

ALGEBRA 1

prof. Fabio GAVARINI a.a. 2020–2021

Esame scritto dell'1 Febbraio 2021 — Sessione Estiva Anticipata, I appello

Testo & Svolgimento

[1] — Si consideri in
$$\mathbb{Z}^* := \mathbb{Z} \setminus \{0\}$$
 la relazione " \simeq " definita da $z' \simeq z'' \iff \exists n', n'' \in \mathbb{N} : 2^{n'}z' = 2^{n''}z'' \qquad (z', z'' \in \mathbb{Z}^*)$.

Dimostrare che:

- (a) \simeq è una relazione di equivalenza in \mathbb{Z}^* ;
- (b) \simeq è compatibile con la moltiplicazione in \mathbb{Z}^* ;
- (c) indicando con \odot l'operazione in \mathbb{Z}^*/\simeq canonicamente indotta dalla moltiplicazione in \mathbb{Z}^* , il monoide quoziente $\left(\mathbb{Z}^*/\simeq;\odot\right)$ è isomorfo a $\left((2\,\mathbb{Z}+1)\,;\,\cdot\right)$.
- [2] Siano E, F, L tre insiemi, sia " \sim " l'usuale relazione di equipotenza tra insiemi, e si indichino con $\mathcal{P}(X)$ e Y^X rispettivamente l'insieme delle parti di un qualunque insieme X e l'insieme delle funzioni da un insieme a X all'insieme Y.
 - (a) Dimostrare che se $E \sim F$, allora $\mathcal{P}(E) \sim \mathcal{P}(F)$.
 - $(b) \;\; \text{Dimostrare che} \;\; \left(\, E \times F \, \right)^L \, \sim \; E^L \times F^L \;\; .$
- [3] Determinare l'insieme di tutte le soluzioni in $\mathbb Z$ del sistema di congruenze lineari

$$\begin{cases}
-3 x \equiv 6073^{354939} \pmod{7} \\
276 x \equiv -42 \pmod{5}
\end{cases}$$

- [4] Sia G un gruppo, siano $H \leq G$, $K \leq G$, e siano G/H, G/K e $G/(H \cap K)$ i corrispondenti spazi di classi laterali sinistre (modulo H, modulo K e modulo $H \cap K$).
 - (a) Dimostrare che esiste una funzione iniettiva $G/(H \cap K) \hookrightarrow (G/H) \times (G/K)$.
 - (b) Dimostrare che se $H \subseteq G$, $K \subseteq G$, allora è anche $(H \cap K) \subseteq G$.
- (c) Dimostrare che se $H \subseteq G$, $K \subseteq G$, e i gruppi quoziente G/H e G/K sono abeliani, allora anche il gruppo quoziente $G/(H \cap K)$ è abeliano.

 $[\mathbf{5}]$ — Siano G un gruppo e E un G–spazio. A partire dall'azione di G su $E\,,$ si definisca la funzione

$$\sigma_{\times}: G \times (E \times E) \longrightarrow (E \times E)$$
 , $(g, (e_+, e_-)) \mapsto (g.e_+, g.e_-)$

- (a) Dimostrare che σ_{\times} è una azione di G su $(E \times E)$.
- (b) Nel caso di $G := \mathcal{S}_n$ ($n \in \mathbb{N}_+$) e $E := \{1, 2, ..., n\}$, determinare il numero di G-orbite in $(E \times E)$ per la suddetta azione.
- [6] Siano A un anello e E un insieme, e sia A^E l'insieme di tutte le funzioni da E ad A dotato della sua struttura naturale di anello (indotta da A). Definiamo poi

$$Supp(f) := \left\{ e \in E \mid f(e) \neq 0_A \right\} \qquad \forall \ f \in A^E$$

$$A_{\mathcal{E}}^E := \left\{ f \in A^E \mid Supp(f) \subseteq \mathcal{E} \right\} \qquad \forall \ \mathcal{E} \subseteq E$$

$$A_{fin}^E := \left\{ f \in A^E \mid |Supp(f)| \in \mathbb{N} \right\}$$

- (a) Dimostrare che A_{fin}^E è ideale dell'anello A^E .
- (b) Dimostrare che $A^E_{\mathcal E}$ è ideale dell'anello $A^E\,,$ per ogni $\mathcal E\subseteq E\,.$
- (c) Dimostrare che per ogni $\mathcal{E}\subseteq E$ esiste un isomorfismo di anelli $A^E\Big/A^E_{\mathcal{E}}\cong A^{E\setminus\mathcal{E}}$.

— * —

SVOLGIMENTO

N.B.: lo svolgimento qui presentato è molto lungo... Questo non significa che lo svolgimento ordinario di tale compito (nel corso di un esame scritto) debba essere altrettanto lungo. Semplicemente, questo lo è perché si approfitta per spiegare — in diversi modi, con lunghe digressioni, ecc. ecc. — in dettaglio e con molti particolari tutti gli aspetti della teoria toccati più o meno a fondo dal testo in questione.

[1] — Dal Teorema Fondamentale dell'Aritmetica — cioè il risultato per cui ogni intero non nullo ammette una fattorizzazione (essenzialmente) unica in prodotto di irriducibili — ricordiamo che per ogni $z \in \mathbb{Z}^*$ esiste un unico $n(z) \in \mathbb{N}$ tale che $2^{n(z)} \mid z$ mentre $2^{n(z)+1} \not\mid z$. Risulta allora definita la funzione

$$\phi: \mathbb{Z}^* \longrightarrow (2\mathbb{Z} + 1)$$
 , $z \mapsto \phi(z) := z/2^{n(z)}$ $\forall z \in \mathbb{Z}^*$ (1)

e ogni $\,z\in\mathbb{Z}^*\,$ può essere riscritto nella forma $\,z\,=\,2^{\,n(z)}\phi(z)$.

Procediamo ora ad affrontare i singoli quesiti.

(a) Sia ρ_ϕ la relazione in \mathbb{Z}^* canonicamente associata alla funzione $\phi\,,\,$ cioè quella definita da

$$z' \rho_{\phi} z'' \iff \phi(z') = \phi(z'') \qquad \forall z', z'' \in \mathbb{Z}^*$$
 (2)

Per un risultato generale, sappiamo che

$$\rho_{\phi}$$
 è una relazione di equivalenza. (3)

Inoltre, osserviamo adesso che

$$la\ relazione \simeq coincide\ con\ \rho_{\phi}$$
 (4)

perché per ogni $z', z'' \in \mathbb{Z}^*$ si ha

$$\underbrace{\frac{(\supseteq)\colon}{2^n(z'')}z'=2^{n(z')}}_{=2^n(z'')} \overset{}{=} \phi(z') = \phi(z'') \Longrightarrow 2^{n(z'')}2^{n(z')}\phi(z') = 2^{n(z')}2^{n(z'')}\phi(z'') \Longrightarrow \\ \overset{}{=} \underbrace{2^n(z'')}z'=2^{n(z')}z'' \Longrightarrow z' \simeq z'' \;, \qquad \text{cioè in breve} \qquad z' \, \rho_\phi \, z'' \Longrightarrow z' \simeq z'' \\ \underbrace{(\subseteq)\colon}_{=} z' \simeq z'' \Longrightarrow \exists \, n', n'' \in \mathbb{N} \, : \, 2^{n'}z'' \in \mathbb{N} : \, 2^{n'}z'' = 2^{n''}z'' \Longrightarrow \\ \overset{}{=} \exists \, n', n'' \in \mathbb{N} \, : \, 2^{n'}2^{n(z')}\phi(z') = 2^{n''}2^{n(z'')}\phi(z'') \Longrightarrow \phi(z') = \phi(z'') \Longrightarrow z' \, \rho_\phi \, z'' \;, \\ \text{cioè in breve} \qquad z' \simeq z'' \Longrightarrow z' \, \rho_\phi \, z''$$

Ma allora (2) e (3) insieme ci dicono che la relazione \simeq è una equivalenza, e l'affermazione (a) è dimostrata.

- (b) Per ogni $z', z'' \in \mathbb{Z}^*$ si ha n(z'z'') = n(z') n(z'') per l'unicità della fattorizzazione in irriducibili e quindi anche $\phi(z'z'') = \phi(z') \phi(z'')$. Questo significa che ϕ è un morfismo dal monoide $(\mathbb{Z}^*; \cdot)$ degli interi non nulli (con l'operazione di moltiplicazione) al monoide $((2\mathbb{Z}+1); \cdot)$ degli interi dispari (ancora con l'operazione di moltiplicazione). Come conseguenza, da un risultato generale sappiamo che la relazione (di equivalenza) ρ_{ϕ} in \mathbb{Z}^* associata al morfismo ϕ è automaticamente compatibile con l'operazione \cdot in \mathbb{Z}^* ; pertanto, dato che $\rho_{\phi} = \simeq$ grazie alla (4), possiamo concludere che la relazione (di equivalenza) \simeq è compatibile con l'operazione \cdot , q.e.d.
- (c) Per il Teorema Fondamentale di Omomorfismo, il morfismo di monoidi ϕ in (1) induce canonicamente un isomorfismo

$$\phi_*: \left(\mathbb{Z}^*/\rho_\phi; \odot\right) \stackrel{\cong}{\longleftarrow} \operatorname{Im}(\phi) , \qquad [z]_{\rho_\phi} \mapsto \phi_*([z]_{\rho_\phi}) := \phi(z)$$

che grazie alla (4) diventa

$$\phi_* : \left(\mathbb{Z}^* / \simeq ; \odot \right) \xrightarrow{\cong} \operatorname{Im} (\phi) , \qquad [z]_{\simeq} \mapsto \phi_* ([z]_{\simeq}) := \phi(z)$$
 (5)

D'altra parte, per definizione abbiamo che $\phi(z)=z$ per ogni $z\in(2\mathbb{Z}+1)$ — in altre parole, ϕ è l'identità sugli interi dispari — e quindi $Im(\phi)=(2\mathbb{Z}+1)$. Perciò in conclusione la (5) diventa

$$\phi_*: \left(\mathbb{Z}^*/\simeq; \odot\right) \stackrel{\cong}{\longleftarrow} \operatorname{Im}(\phi) , \qquad [z]_{\simeq} \mapsto \phi_*([z]_{\simeq}) := \phi(z)$$

che significa appunto che il monoide $\left(\mathbb{Z}^*/\simeq;\odot\right)$ è isomorfo a $\left(\left(2\mathbb{Z}+1\right);\cdot\right)$, q.e.d.

- [2] Procediamo alla soluzione dell'esercizio punto per punto.
- (a) Per cominciare osserviamo che per ogni funzione $f:A\longrightarrow B$ esiste una corrispondente funzione

$$f_{\mathcal{P}}: \mathcal{P}(A) \longrightarrow \mathcal{P}(B) , \quad A' \mapsto f_{\mathcal{P}}(A') := f(A') = \{f(a') \mid a' \in A'\} \quad \forall A' \in \mathcal{P}(A)$$

In aggiunta, osserviamo che per tale costruzione si ha anche

- (1) $(id_X)_{\mathcal{P}} = id_{\mathcal{P}(X)}$ per ogni insieme X,
- (2) $(k \circ h)_{\mathcal{P}} = k_{\mathcal{P}} \circ h_{\mathcal{P}}$ per ogni scelta di funzioni $h: X \longrightarrow Y$ e $k: Y \longrightarrow Z$.

Consideriamo ora due insiemi E ed F tali che $E \sim F$: questo significa che esiste una funzione $f: E \longrightarrow F$ che è invertibile, dunque esiste anche la funzione inversa $\ell := f^{-1}: F \longrightarrow E$ che ci dà

$$\ell \circ f = id_E \qquad e \qquad f \circ \ell = id_F$$
 (6)

Allora (1) e (2) applicate a (6) ci dà

$$\ell_{\mathcal{P}} \circ f_{\mathcal{P}} = id_{\mathcal{P}(E)} \quad e \quad f_{\mathcal{P}} \circ \ell_{\mathcal{P}} = id_{\mathcal{P}(F)}$$
 (7)

il che significa che le due funzioni $f_{\mathcal{P}}: \mathcal{P}(E) \longrightarrow \mathcal{P}(F)$ e $\ell_{\mathcal{P}}: \mathcal{P}(F) \longrightarrow \mathcal{P}(E)$ sono inverse l'una dell'altra, e quindi $\mathcal{P}(E) \sim \mathcal{P}(F)$, q.e.d.

(b) Dati due insiemi E ed F consideriamo le funzioni "proiezioni"

$$\pi_E : E \times F \longrightarrow E$$
, $(e, f) \mapsto \pi_E(e, f) := e$ $\forall (e, f) \in E \times F$
 $\pi_F : E \times F \longrightarrow F$, $(e, f) \mapsto \pi_E(e, f) := f$ $\forall (e, f) \in E \times F$

Dato poi un terzo insieme L, consideriamo le funzioni

$$\Psi: (E \times F)^{L} \longrightarrow (E^{L} \times F^{L}), \quad \delta \mapsto \Psi(\delta) := (\pi_{E} \circ \delta, \pi_{F} \circ \delta) \quad \forall \ \delta \in (E \times F)^{L}$$

$$\Omega: (E^{L} \times F^{L}) \longrightarrow (E \times F)^{L}, \quad (\eta, \phi) \mapsto \Omega(\eta, \phi) := \eta \boxtimes \phi \quad \forall \ (\eta, \phi) \in (E^{L} \times F^{L})$$

dove $\eta \boxtimes \phi : L \longrightarrow E \times F$ è la funzione definita da $\ell \mapsto (\eta \boxtimes \phi)(\ell) := (\eta(\ell), \phi(\ell))$. Una verifica diretta mostra che $\Omega \circ \Psi = id_{(E \times F)^L}$ e $\Psi \circ \Omega = id_{(E^L \times F^L)}$, cioè Ω e Ψ sono funzioni inverse l'una dell'altra: questo dimostra che $(E \times F)^L \sim E^L \times F^L$, q.e.d.

[3] — Cominciamo col semplificare le singole equazioni congruenziali del sistema.

Per la prima equazione, osserviamo che $276 \equiv 1 \pmod{5}$ mentre $-42 \equiv 3 \pmod{5}$, perciò tale equazione è equivalente a $x \equiv 3 \pmod{5}$ che si presenta come già risolta...

Per la seconda equazione, cominciamo semplificando modulo 7 la potenza 6073^{354939} che compare come termine noto.

Per la base di tale potenza abbiamo $6073 \equiv -3 \equiv 4 \pmod{7}$, e quindi $6073^{354939} \equiv (-3)^{354939} \equiv 4^{354939} \pmod{7}$.

Per l'esponente, osserviamo che M.C.D.(-3,7) = 1 = M.C.D.(4,7) e quindi possiamo applicare il *Teorema di Eulero-Fermat* che in questo caso ci dà $(-3)^{\phi(7)} \equiv 1 \pmod{7}$ o

equivalentemente $4^{\phi(7)} \equiv 1 \pmod{7}$, dove ϕ è la funzione di Eulero. Considerato che $\phi(7) = 7 - 1 = 6$, possiamo allora *ridurre modulo 6* l'esponente della nostra potenza, per il quale troviamo $354939 \equiv 3 \pmod{6}$. Allora da $(-3)^{\phi(7)} \equiv 1 \pmod{7}$ deduciamo che

$$6073^{354939} \equiv (-3)^{354939} \equiv (-3)^3 \equiv -27 \equiv 1 \pmod{7}$$

o equivalentemente

$$6073^{354939} \equiv 4^{354939} \equiv 4^3 \equiv 64 \equiv 1 \pmod{7}$$

In conclusione, la seconda equazione è equivalente a $-3\,x\equiv 1\pmod 7$. Facendo un passo indietro, questa la riscriviamo come $-3\,x\equiv (-3)^3\pmod 7$ che si semplifica ancora (cosa che è possibile perché M.C.D.(-3,7)=1, e quindi -3 è invertibile modulo 7) nella equazione equivalente $x\equiv (-3)^2\pmod 7$, cioè $x\equiv 2\pmod 7$.

Avendo semplificato le due equazioni — cioè avendole sostituite con equazioni congruenziali equivalenti e più semplici — il sistema di partenza viene sostituito da un sistema equivalente come segue

$$\begin{cases}
-3 x \equiv 6073^{354939} \pmod{7} \\
276 x \equiv -42 \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x \equiv 2 \pmod{7} \\
x \equiv 3 \pmod{5}
\end{cases}$$

Si noti che il nuovo sistema è in forma cinese, con moduli 7 e 5 che sono tra loro coprimi: pertanto lo si può risolvere utilizzado il Teorema Cinese del Resto. In alternativa, possiamo risolverlo per sostituzioni successive, come segue:

$$\begin{cases}
-3x \equiv 6073^{354939} \pmod{7} \\
276x \equiv -42 \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x \equiv 2 \pmod{7} \\
x \equiv 3 \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x \equiv 2 + 7k \pmod{5} \\
x \equiv 3 \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5} \\
x \equiv 3 \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5} \\
2 + 7k \equiv 3 \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2 + 7k \pmod{5}
\end{cases} \implies \begin{cases}
x = 2$$

dunque in conclusione l'insieme di tutte le soluzioni del sistema assegnato è

$$(23 + 35 \mathbb{Z}) = [23]_{\equiv_{35}} = \{23 + 35 \ell \mid \ell \in \mathbb{Z}\}$$

- [4] Rispondiamo nell'ordine ai diversi quesiti.
- (a) Consideriamo la funzione

$$\kappa: G \longrightarrow (G/H) \times (G/K) , \qquad g \mapsto \kappa(g) := (gH, gK)$$
(8)

Per il Teorema Fondamentale delle Applicazioni, tale κ induce canonicamente una funzione iniettiva

$$\kappa_* : G/\rho_{\kappa} \longrightarrow (G/H) \times (G/K) \quad , \qquad [g]_{\rho_{\kappa}} \mapsto \kappa_*([g]_{\rho_{\kappa}}) := \kappa(g)$$
(9)

dove ρ_{κ} indica la relazione di equivalenza in G associata canonicamente alla funzione κ , definita da $g_{+}\rho_{\kappa}\,g_{-}\iff \kappa(\,g_{+})=\kappa(\,g_{-})$ per ogni $g_{+},g_{-}\in G$.

Dimostriamo ora che

$$\rho_{\kappa} = \rho_{H \cap K}^{s} \tag{10}$$

dove $\rho_{H\cap K}^s$ indica la relazione (di equivalenza) sinistra in G associata canonicamente al sottogruppo $H\cap K$, data da g_+ $\rho_{H\cap K}^s$ $g_ \iff$ g_+ $(H\cap K)=g_ (H\cap K)$ per ogni $g_+,g_-\in G$.

Infatti, per ogni $g_+, g_- \in G$ si ha

$$g_{+} \rho_{H \cap K}^{s} g_{-} \iff g_{+} (H \cap K) = g_{-} (H \cap K) \iff g_{+}^{-1} g_{-} \in (H \cap K) \iff \bigoplus \left(g_{+}^{-1} g_{-} \in H\right) \& \left(g_{+}^{-1} g_{-} \in K\right) \iff \left(g_{+} H = g_{-} H\right) \& \left(g_{+} K = g_{-} K\right) \iff \bigoplus \left(g_{+} H, g_{+} K\right) = \left(g_{-} H, g_{-} K\right) \iff \kappa(g_{+}) = \kappa(g_{-})$$

così che la (10) è dimostrata. Ma allora, grazie alla (10) e ricordando che l'insieme quoziente $G/\rho_{H\cap K}^s$ è l'insieme $G/(H\cap K)$ delle classi laterali sinistre del sottogruppo $(H\cap K)$ in G, la funzione in (9) si può leggere come

$$\kappa_* : G/(H \cap K) \longleftrightarrow (G/H) \times (G/K) , \quad [g]_{\rho_\kappa} \mapsto \kappa_* (g(H \cap K)) := \kappa(g) \quad (11)$$

dunque ci dà proprio una funzione iniettiva del tipo richiesto in (a).

(b) Se $H \subseteq G$ e $K \subseteq G$, allora gli insiemi quozienti hanno una struttura canonica di gruppo quoziente per la quale le proiezioni canoniche

$$\pi_H: G \longrightarrow G/H$$
, $q \mapsto qH$, $\pi_K: G \longrightarrow G/K$, $q \mapsto qK$

sono morfismi. Da questo segue subito che anche la funzione $\kappa: G \longrightarrow (G/H) \times (G/K)$ in (8) è un morfismo di gruppi, dove in $(G/H) \times (G/K)$ consideriamo la struttura standard di gruppo prodotto diretto. Per tale morfismo, il calcolo diretto ci dà

$$\begin{aligned} \operatorname{Ker}\left(\kappa\right) \, := \, \left\{ \, g \in G \, \middle| \, \kappa(\,g) = \left(\, \mathbf{1}_{\scriptscriptstyle G} H \, , \, \mathbf{1}_{\scriptscriptstyle G} K \, \right) \right\} \, = \, \left\{ \, g \in G \, \middle| \, \left(\, g \, H \, , \, g \, K \, \right) = \left(\, \mathbf{1}_{\scriptscriptstyle G} H \, , \, \mathbf{1}_{\scriptscriptstyle G} K \, \right) \right\} \, = \\ &= \, \left\{ \, g \in G \, \middle| \, g \in H \, , \, g \in K \, \right\} \, = \, H \cap K \end{aligned}$$

cioè

$$Ker(\kappa) = H \cap K$$
 (12)

In particolare $H \cap K$ è il nucleo di un morfismo di gruppi, e pertanto è un sottogruppo normale, q.e.d.

(c) Come già osservato per il punto (b), la funzione $\kappa: G \longrightarrow (G/H) \times (G/K)$ in (8) è un morfismo di gruppi. Pertanto, il Teorema Fondamentale di Omomorfismo (per Gruppi) per κ ci dice che la funzione iniettiva

$$\kappa_*: G/\rho_{\kappa} = G/(H \cap K) \hookrightarrow (G/H) \times (G/K)$$

in (11) è in effetti un morfismo iniettivo di gruppi; inoltre, tramite tale κ_* , il gruppo quoziente $G/(H \cap K)$ è isomorfo al sottogruppo $Im(\kappa)$ di $(G/H) \times (G/K)$. Infine, nell'ipotesi che i due quozienti (G/H) e (G/K) siano abeliani (= commutativi) anche il loro prodotto diretto $(G/H) \times (G/K)$ è automaticamente abeliano, e quindi anche ogni suo sottogruppo: in particolare, il sottogruppo $Im(\kappa)$ in $(G/H) \times (G/K)$ è abeliano, e allora anche $G/(H \cap K)$, essendo isomorfo a $Im(\kappa)$, è a sua volta abeliano, q.e.d.

- [5] Affrontiamo separatamente i due quesiti.
- (a) Utilizziamo la notazione sintetica $g.(e_+, e_-) := \sigma_\times (g, (e_+, e_-))$ per ogni $g \in G$ e $(e_+, e_-) \in (E \times E)$. Per dimostrare che σ_\times è una azione di G su $(E \times E)$, dobbiamo provare che valgono le due seguenti proprietà:

$$-(a.1) \quad g_1.(g_2.(e_+,e_-)) = (g_1 g_2).(e_+,e_-) \qquad \forall g \in G, (e_+,e_-) \in (E \times E);$$

$$- (a.2) \quad 1_{G}. (g_{2}.(e_{+}, e_{-})) = (e_{+}, e_{-}) \qquad \forall g \in G, (e_{+}, e_{-}) \in (E \times E).$$

Per (a.1) si ha

$$g_{1}.(g_{2}.(e_{+},e_{-})) := g_{1}.(g_{2}.e_{+}, g_{2}.e_{-}) := (g_{1}.(g_{2}.e_{+}), g_{1}.(g_{2}.e_{-})) = ((g_{1}g_{2}).e_{+}, (g_{1}g_{2}).e_{-}) =: (g_{1}g_{2}).(e_{+}, e_{-})$$

così che (a.1) è provata, mentre (a.2) è provata da

$$1_{G}(e_{+},e_{-}) := (1_{G}e_{+},1_{G}e_{-}) = (e_{+},e_{-})$$

(b) Consideriamo ora il caso $G := \mathcal{S}_n \ (n \in \mathbb{N}_+) \in E := \{1, 2, ..., n\}$, e cerchiamo il numero di \mathcal{S}_n -orbite in $(E \times E)$.

Cominciamo con una osservazione: per ogni $\sigma \in \mathcal{S}_n$ e ogni $(x,y) \in (E \times E)$ si ha

$$\sigma.x = \sigma.y \iff \sigma(x) = \sigma(y) \iff x = y$$
 (13)

Consideriamo allora i due sottoinsiemi di $(E \times E)$

$$\Delta_E := \{ (x, y) \in (E \times E) \mid x = y \} , \qquad \nabla_E := \{ (x, y) \in (E \times E) \mid x \neq y \}$$

— quindi, in particolare, $\nabla_E = (E \times E) \setminus \Delta_E$ e $\Delta_E = (E \times E) \setminus \nabla_E$. Con questa notazione, la (13) ci dice che

$$\sigma.\Delta_E \subseteq \Delta_E \ , \qquad \sigma.\nabla_E \subseteq \nabla_E \qquad \forall \ \sigma \in \mathcal{S}_n$$
 (14)

(e quindi in effetti vale la "=" in entrambi i casi): ne segue che

le
$$S_n$$
-orbite degli elementi di Δ_E — rispettivamente, di ∇_E — sono sempre diverse da quelle degli elementi di ∇_E — rispettivamente, di Δ_E . (15)

Pertanto, studiamo separatamente le orbite degli elementi in Δ_E e quelle degli elementi in ∇_E . A tal fine, distinguiamo i due casi n=1 e n>1.

 $\underline{n=1}$: Quando $E:=\{1,\ldots,n\}=\{1\}$ si ha $\nabla_E=\emptyset$ e $\Delta_E=(E\times E)=\{(1,1)\}$ che ovviamente è composto di una unica orbita di $\mathcal{S}_n=\mathcal{S}_1=\{id_E\}$.

 $\underline{n > 1}$: Per ogni $(x, y) \in (E \times E)$, studiamone la \mathcal{S}_n -orbita, che indichiamo con $\mathcal{O}_{(x,y)} := \{ \sigma.(x,y) \mid \sigma \in \mathcal{S}_n \}$. Come già osservato, dobbiamo distinguere due casi, secondo che sia $(x,y) \in \Delta_E$ oppure $(x,y) \in \nabla_E$: in corrispondenza, troviamo

$$\mathcal{O}_{(x,y)} = \Delta_E \quad \forall \ (x,y) \in \Delta_E \ , \qquad \mathcal{O}_{(x,y)} = \nabla_E \quad \forall \ (x,y) \in \nabla_E$$
 (16)

Infatti, per prima cosa la (14) significa esattamente che

$$\mathcal{O}_{(x,y)} \subseteq \Delta_E \quad \forall \ (x,y) \in \Delta_E \ , \qquad \mathcal{O}_{(x,y)} \subseteq \nabla_E \quad \forall \ (x,y) \in \nabla_E$$
 (17)

Per le inclusioni inverse invece andiamo a studiare separatamente i due casi possibili.

<u>Primo caso:</u> $(x,y) \in \Delta_E$ — Quando $(x,y) \in \Delta_E$, cioè x=y, per ogni altro elemento $(x',y')=(x',x') \in \Delta_E$ esiste un $\sigma \in \mathcal{S}_n$ — ad esempio, la trasposizione $\sigma := (x\,x')$ — tale che $\sigma.x := \sigma(x) = x'$. Ma allora è anche

$$\sigma.(x,y) = \sigma.(x,x) = (\sigma.x, \sigma.x) = (x',x') = (x',y')$$

dunque $(x',y') = \sigma.(x,y) \in \mathcal{O}_{(x,y)}$ per ogni $(x',y') \in \Delta_E$ e quindi $\mathcal{O}_{(x,y)} \supseteq \Delta_E$ per ogni $(x,y) \in \Delta_E$; insieme alla (17), questo ci permette di concludere che per ogni $(x,y) \in \Delta_E$ si ha $\mathcal{O}_{(x,y)} = \Delta_E$, q.e.d.

<u>Secondo caso:</u> $(x,y) \in \nabla_E$ — Quando $(x,y) \in \nabla_E$, cioè $x \neq y$, consideriamo un elemento $(x',y') \in \nabla_E$, dunque con $x' \neq y'$. Distinguiamo allora i quattro casi possibili:

<u>NOTA</u>: si noti che i casi (2) e (3) si verificano se e soltanto è n > 2, mentre il caso (4) si verifica se e soltanto è n > 3.

Dall'analisi precedente dei vari casi possibili emerge che quando è $(x,y) \in \nabla_E$ allora per ogni $(x',y') \in \nabla_E$ si ha $(x',y') \in \mathcal{O}_{(x,y)}$; pertanto, è $\nabla_E \subseteq \mathcal{O}_{(x,y)}$; insieme alla (17), questo ci fa concludere che per ogni $(x,y) \in \nabla_E$ si ha $\mathcal{O}_{(x,y)} = \nabla_E$, q.e.d.

Dunque la (16) è provata, e ci dice — dato che $\Delta_E \neq \emptyset \neq \nabla_E$ se n > 1 — che le S_n -orbite in $(E \times E)$ per n > 1 sono esattamente due, una data da Δ_E e l'altra da ∇_E .

In conclusione, il numero di S_n -orbite in $(E \times E)$ è 1 per n = 1 ed è 2 per n > 1.

- [6] Rispondiamo separatamente ai diversi quesiti.
- (a) Osserviamo che per gli insiemi Supp(f) valgono le seguenti proprietà:
 - (1) $Supp(0) = \emptyset$ per la funzione costante pari a 0 (che è lo zero dell'anello A^E),
- (2) $Supp (-f) = Supp (f) \quad \forall \ f \in A^E ,$ perché $(-f)(e) = -f(e) \neq 0 \iff f(e) \neq 0$
- $(3) \quad Supp (h+k) \subseteq Supp (h) \cup Supp (k) \quad \forall h, k \in A^E,$ $\text{perch\'e} \quad e \in Supp (h+k) \implies (h+k)(e) := h(e) + k(e) \neq 0 \implies$ $\implies (h(e) \neq 0) \vee (k(e) \neq 0) \implies (e \in Supp (h)) \vee (e \in Supp (k)) \implies$ $\implies e \in (Supp (h) \cup Supp (k))$
- $(4) \quad Supp (h \cdot k) \subseteq Supp (h) \cap Supp (k) \quad \forall \ h, k \in A^E \ ,$ perché $e \in Supp (h \cdot k) \implies (h \cdot k)(e) := h(e) \cdot k(e) \neq 0 \implies$ $(h(e) \neq 0) \wedge (k(e) \neq 0) \implies (e \in Supp (h)) \wedge (e \in Supp (k)) \implies$ $\implies e \in (Supp (h) \cap Supp (k))$

Ora, siccome l'insieme vuoto è finito, e l'unione di due insiemi finiti è finita, la (1), la (2) e la (3) implicano subito che $A^E_{\rm fin}$ è un sottogruppo di $\left(A^E\,;\,+\right)$. Inoltre, se $Supp\left(h\right)$ è finito oppure $Supp\left(k\right)$ è finito ne segue che anche $Supp\left(h\right)\cap Supp\left(k\right)$ è un insieme finito: da questo e dalla (4) segue allora che $h\cdot k\in A^E_{\rm fin}$ e $k\cdot h\in A^E_{\rm fin}$ per ogni $h\in A^E_{\rm fin}$ e ogni $k\in A^E$; pertanto concludiamo che $A^E_{\rm fin}$ è un ideale (bilatero) dell'anello A^E , q.e.d.

(b) Per ogni $\mathcal{E} \subseteq E$, consideriamo la funzione

$$r_{E \setminus \mathcal{E}} : A^E \longrightarrow A^{E \setminus \mathcal{E}} , \quad f \mapsto r_{E \setminus \mathcal{E}}(f) := f \Big|_{E \setminus \mathcal{E}} \quad \forall f \in A^E$$
 (18)

che associa ad ogni funzione f da E ad A la sua restrizione al sottoinsieme $E \setminus \mathcal{E}$. È immediato osservare che questa funzione è un morfismo di anelli; inoltre, per esso abbiamo

$$Ker(r_{E\setminus\mathcal{E}}) := \{ f \in A^E \mid r_{E\setminus\mathcal{E}}(f) = f \Big|_{E\setminus\mathcal{E}} = 0 \} = \{ f \in A^E \mid f(e) = 0 \ \forall e \in E \setminus \mathcal{E} \} = \{ f \in A^E \mid \forall e \in E, f(e) = 0 \Longrightarrow e \in \mathcal{E} \} = \{ f \in A^E \mid Supp(F) \subseteq \mathcal{E} \} =: A_{\mathcal{E}}^E$$

cioè in breve

$$Ker(r_{E\setminus\mathcal{E}}) = A_{\mathcal{E}}^E$$
 (19)

Ma allora $A_{\mathcal{E}}^E = Ker(r_{E \setminus \mathcal{E}})$, essendo il nucleo di un morfismo tra anelli, è automaticamente un ideale dell'anello A^E , q.e.d.

(c) Applicando il Teorema Fondamentale di Omomorfismo per Anelli al morfismo in (18) otteniamo un isomorfismo di anelli

$$r_{E\setminus\mathcal{E}}^* : A^E / Ker(r_{E\setminus\mathcal{E}}) \stackrel{\cong}{\longleftarrow} Im(r_{E\setminus\mathcal{E}}^*)$$

$$f + Ker(r_{E\setminus\mathcal{E}}) \mapsto r_{E\setminus\mathcal{E}}^* (f + Ker(r_{E\setminus\mathcal{E}})) := r_{E\setminus\mathcal{E}}(f) = f\Big|_{E\setminus\mathcal{E}}$$

$$(20)$$

Ora, è chiaro che $\operatorname{Im} \left(r_{E \setminus \mathcal{E}} \right) = A^{E \setminus \mathcal{E}}$: infatti, per ogni $f' \in A^{E \setminus \mathcal{E}}$ possiamo considerare ad esempio la funzione $f \in A^E$ definita da $f(e') := \begin{cases} f'(e) , & \forall \ e \in E \setminus \mathcal{E} \\ 0, & \forall \ e \in \mathcal{E} \end{cases}$ e osservare che per essa si ha $r_{E \setminus \mathcal{E}}(f) = f'$, così che $f' \in \operatorname{Im} \left(r_{E \setminus \mathcal{E}} \right)$. Ma allora, da questo e da (19) otteniamo che l'isomorfismo in (20) è in effetti un isomorfismo di anelli

$$r_{E \setminus \mathcal{E}}^* : A^E / A_{\mathcal{E}}^E \subseteq A^E \setminus A^E \setminus A^E \setminus \mathcal{E}$$

del tipo richiesto.