

Tagli di Dedekind su gruppi Abeliani ordinati

Antongiulio Fornasiero

fornasiero@mail.dm.unipi.it

Marcello Mamino

m.mamino@sns.it

Università di Pisa

Incontro Italiano Insiemi e Modelli
Torino, Aprile 2007

Introduzione

Sia G un insieme **linearmente ordinato**. Un **taglio di Dedekind** su G è una partizione di G

$$\Lambda := (\Lambda^L \mid \Lambda^R)$$

tale che $\Lambda^L < \Lambda^R$ (cioè, $x < y$ per ogni $x \in \Lambda^L$ e $y \in \Lambda^R$).

\widehat{G} denoterà l'insieme dei tagli (di Dedekind) su G .

\widehat{G} ha un ordine naturale, indotto dall'ordine di G .

Introduzione

Sia G un insieme **linearmente ordinato**. Un **taglio di Dedekind** su G è una partizione di G

$$\Lambda := (\Lambda^L \mid \Lambda^R)$$

tale che $\Lambda^L < \Lambda^R$ (cioè, $x < y$ per ogni $x \in \Lambda^L$ e $y \in \Lambda^R$).

\widehat{G} denoterà l'insieme dei tagli (di Dedekind) su G .

\widehat{G} ha un ordine naturale, indotto dall'ordine di G .

Se inoltre G è un gruppo Abeliano ordinato, le operazioni $+$ e $-$ su G inducono delle operazioni su \widehat{G} . Studieremo la struttura del primo ordine risultante, e daremo un'assiomatizzazione per la sua parte universale.

Sia G un insieme **linearmente ordinato**. Un **taglio di Dedekind** su G è una partizione di G

$$A := (A^L \mid A^R)$$

tale che $A^L < A^R$ (cioè, $x < y$ per ogni $x \in A^L$ e $y \in A^R$).

\mathcal{D} denoterà l'insieme dei tagli (di Dedekind) su G .

G ha un ordine naturale, indotto dall'ordine di G .

Se inoltre G è un gruppo Abeliano ordinato, le operazioni $+$ e $-$ su G inducono delle operazioni su \mathcal{D} . Studieremo la struttura del primo ordine risultante, e daremo un'assiomatizzazione per la sua parte universale.

G gruppo Abeliano ordinato vuol dire che G è un gruppo Abeliano, è linearmente ordinato, e l'ordine è compatibile con le operazioni di gruppo.

Sommario

- 1 Tagli di Dedekind
 - Definizioni e fatti di base
- 2 Scrolls
 - Definizioni e fatti elementari
 - Ampiezza
 - Classificazione
 - Costruzioni
 - Regole di calcolo
- 3 Assiomatizzazione
 - Dettagli della dimostrazione

Definizioni: ordine, piú e meno

$G = (G, 0, +, -, <)$ è un gruppo Abeliano ordinato,

$\Gamma = (\Gamma^L \mid \Gamma^R)$ e $\Lambda = (\Lambda^L \mid \Lambda^R)$ sono tagli su G .

$$\Lambda \leq \Gamma \quad \text{sse} \quad \Lambda^L \subseteq \Gamma^L;$$

$$-\Lambda := (-\Lambda^R \mid -\Lambda^L).$$

Somma “a sinistra” e somma “a destra”: il lato sinistro di $\Lambda +^L \Gamma$ è

$$(\Lambda +^L \Gamma)^L := \Lambda^L + \Gamma^L = \{x + y : x \in \Lambda^L, y \in \Gamma^L\};$$

il lato destro di $\Lambda +^R \Gamma$ è

$$(\Lambda +^R \Gamma)^R := \Lambda^R + \Gamma^R.$$

Definizioni: ordine, piú e meno

$G = (G, 0, +, -, <)$ è un gruppo Abeliano ordinato,

$\Gamma = (\Gamma^L \mid \Gamma^R)$ e $\Lambda = (\Lambda^L \mid \Lambda^R)$ sono tagli su G .

$$\Lambda \leq \Gamma \quad \text{sse} \quad \Lambda^L \subseteq \Gamma^L;$$

$$-\Lambda := (-\Lambda^R \mid -\Lambda^L).$$

Somma “a sinistra” e somma “a destra”: il lato sinistro di $\Lambda +^L \Gamma$ è

$$(\Lambda +^L \Gamma)^L := \Lambda^L + \Gamma^L = \{x + y : x \in \Lambda^L, y \in \Gamma^L\};$$

il lato destro di $\Lambda +^R \Gamma$ è

$$(\Lambda +^R \Gamma)^R := \Lambda^R + \Gamma^R.$$

G agisce su \widehat{G} tramite l'azione

$$a + \Lambda := (a + \Lambda^L \mid a + \Lambda^R).$$

Per ogni $a \in G$, definiamo

$$a^- := ((-\infty, a) \mid [a, +\infty)); \quad a^+ := ((-\infty, a] \mid (a, +\infty)).$$

Fatti di base

- \widehat{G} con la topologia d'ordine è Hausdorff è compatto.
- $(\widehat{G}, \leq, +^L)$ è un monoide Abeliano ordinato, con elemento neutro 0^+ .
- $-(-\Lambda) = \Lambda$.
- $a^- < a^+$.
- $\Lambda +^L \Gamma \leq \Lambda +^R \Gamma$.

Esempi

Gruppi e tagli

G	\widehat{G}
\mathbb{R}	$\{a^\pm : a \in \mathbb{R}\} \sqcup \{\pm\infty\}$
\mathbb{Q}	$\{a^\pm : a \in \mathbb{Q}\} \sqcup \{b : b \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}\} \sqcup \{\pm\infty\}$
\mathbb{Z}	$\mathbb{Z} \sqcup \{\pm\infty\}$, tramite l'identificazione $n \mapsto n^+$ (+ diventa $+^L$).

$G = \mathbb{Q}$

$$a^+ +^L a'^+ = (a + a')^+$$

$$a^\pm +^L a'^- = (a + a')^-$$

$$a^\pm +^L b = a + b$$

$$b +^L b' = \begin{cases} b + b' & \text{se } b + b' \notin \mathbb{Q} \\ (b + b')^- & \text{altrimenti,} \end{cases}$$

$$a, a' \in \mathbb{Q}, \quad b, b' \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}$$

Assiomi

$(M, \leq, \mathbf{0}, +, -)$ è un **pre-scroll** se:

- ① $(M, \leq, \mathbf{0}, +)$ è un **monoide commutativo ordinato**;
- ② $-$ è un anti-isomorfismo di (M, \leq) che soddisfa $-(-x) = x$.

Definiamo $x +^R y := -((-x) + (-y))$,

$x - y := x +^R (-y)$, $|x| := \max(x, -x)$.

M è uno **scroll** se valgono i seguenti assiomi:

SA $-\mathbf{0} \leq \mathbf{0}$;

SB $|x| \geq \mathbf{0}$;

SC $x < y$ sse $x - y \leq \mathbf{0}$.

Scrolls

Definizioni e fatti elementari

Assiomi

 $(M, \leq, 0, +, -)$ è un **pre-scroll** se:

- 1 $(M, \leq, 0, +)$ è un **monoido commutativo ordinato**;
- 2 $-$ è un **anti-isomorfismo** di (M, \leq) che soddisfa $-(-x) = x$.

Definiamo $x +^b y := -((-x) + (-y))$. $x - y := x +^b (-y)$, $|x| := \max(x, -x)$. M è uno **scroll** se valgono i seguenti assiomi:

- SA $-0 \leq 0$;
- SB $|x| \geq 0$;
- SC $x < y$ ssa $x - y \leq 0$.

1. Cioè $+$ è associativa, commutativa, con elemento neutro 0 . Inoltre, \leq è un ordine totale su M compatibile con la somma.

Esempi

- $M = G$;
- $M = \widehat{G}$, $+ := +^L$, $\mathbf{0} := 0^+$;
- $M = \widetilde{G} := \widehat{G} \sqcup G$, con $a^- < a < a^+$, $\mathbf{0} := -\mathbf{0} = 0$;
- Scroll triviale: sia N insieme totalmente ordinato con minimo $\mathbf{0}$,
 $M = N \sqcup (-N)$,

$$x + y := \begin{cases} x & \text{se } |x| > |y|; \\ y & \text{se } |x| < |y|; \\ \min(x, y) & \text{se } |x| = |y|. \end{cases}$$

Fatti di base

- Gli assiomi sono **universali**. Perciò, una sotto-struttura di uno scroll è ancora uno scroll.
- Gli assiomi sono **auto-duali**: cioè, se $(M, \leq, \mathbf{0}, +, -)$ è uno scroll, anche il suo duale $(M, \geq, -\mathbf{0}, +^R, -)$ è uno scroll.
- L'intervallo $(-\mathbf{0}, \mathbf{0})$ è vuoto.

Ampiezza

Definiamo $\widehat{x} := x - x$, l'**ampiezza** di x .

Fatti

$$\widehat{x} \geq 0$$

$$\widehat{x} = \max\{y \in M : y + x \leq x\}$$

$$\widehat{\widehat{x}} = -\widehat{x} = \widehat{x}$$

$$\widehat{x + y} = \max(\widehat{x}, \widehat{y}) = \widehat{x} + \widehat{y}.$$

Se $M = \widehat{G}$, l'insieme

$$\mathcal{G}(\Lambda) := \{x \in G : x + \Lambda = \Lambda\}$$

è un sottogruppo convesso di G , il **gruppo invariante** di Λ , e

$$\mathcal{G}(\Lambda) = (-\widehat{\Lambda}, \widehat{\Lambda}).$$

Esempi

- Se G è Archimedeo (per es. $G = \mathbb{Q}$), allora $\widehat{\Lambda} = 0^+$ per ogni $\Lambda \in \widehat{G} \setminus \{\pm\infty\}$, e $\widehat{\pm\infty} = \pm\infty$;
- G è non-Archimedeo sse esiste $\Lambda \in \widehat{G} \setminus \{\pm\infty\}$ tale che $\widehat{\Lambda} > 0^+$;
- Se $G = G_1 \times G_2$, con l'ordine lessicografico, e $\Omega := \sup\{(0, x) : x \in G_2\}$, allora $\widehat{\Omega} = \Omega > 0^+$.

Tagli di Dedekind su gruppi

Scrolls

Ampiezza

Esempi

Esempi

- Se G è Archimedeo (per es. $G = \mathbb{Q}$), allora $\widehat{\Lambda} = 0^+$ per ogni $\Lambda \in \widehat{G} \setminus \{s^{(n)}\}$, e $s^{(n)} = +\infty$;
- G è non-Archimedeo sse esiste $\Lambda \in \widehat{G} \setminus \{s^{(n)}\}$ tale che $\widehat{\Lambda} > 0^+$;
- Se $G = \mathbb{Q}_1 \times \mathbb{Q}_2$, con ordine lessicografico, e $\Omega := \sup\{(0, x) : x \in \mathbb{Q}_2\}$, allora $\widehat{\Omega} = \Omega > 0^+$.

Il supremum di $X \subseteq G$ definisce un taglio su \widehat{G} .

Classificazione degli scrolls

Definizione-lemma

Ogni scroll ricade in esattamente uno dei tipi seguenti:

- Tipo **0**, se $\mathbf{0} = -\mathbf{0}$;
- Tipo **denso**, se $\mathbf{0} > -\mathbf{0}$ e $\mathbf{0} +^{\mathbb{R}} \mathbf{0} = \mathbf{0}$;
- Tipo **discreto**, se $\mathbf{0} > -\mathbf{0}$ e $\mathbf{0} +^{\mathbb{R}} \mathbf{0} > \mathbf{0}$.

Esempi

- G e \tilde{G} sono di tipo 0;
- Se G è un gruppo denso, allora \widehat{G} è di tipo denso;
- Se G è un gruppo discreto, allora \widehat{G} è di tipo discreto.

Sotto-scroll, Quozienti e Omomorfismi

Sia $M \subseteq N$ un sotto-scroll. Il **quoziente** N/M è sempre di tipo 0.

Dato un **omomorfismo** di scroll $\phi : M \rightarrow N$, o ϕ è iniettivo, oppure N è di tipo 0 e ϕ si fattorizza tramite la proiezione canonica $M \rightarrow M/\ker \phi$.

Sotto-scroll, Quozienti e Omomorfismi

Sia $M \subseteq N$ un sotto-scroll. Il **quoziente** N/M è sempre di tipo 0.

Dato un **omomorfismo** di scroll $\phi : M \rightarrow N$, o ϕ è iniettivo, oppure N è di tipo 0 e ϕ si fattorizza tramite la proiezione canonica $M \rightarrow M/\ker \phi$.

Sia $S \subseteq M$ un insieme di ampiezze ($\widehat{x} = x$ per ogni $x \in S$) con un minimo k .

$$M^{\{S\}} := \{x \in M : \widehat{x} \in S\}$$

è uno scroll (il cui el. neutro è k), ed è un sotto-scroll di M se $\mathbf{0} = k$.

Sotto-scroll, Quozienti e Omomorfismi

Sia $M \subseteq N$ un sotto-scroll. Il **quoziente** N/M è sempre di tipo 0.

Dato un **omomorfismo** di scroll $\phi : M \rightarrow N$, o ϕ è iniettivo, oppure N è di tipo 0 e ϕ si fattorizza tramite la proiezione canonica $M \rightarrow M/\ker \phi$.

Sia $S \subseteq M$ un insieme di ampiezze ($\widehat{x} = x$ per ogni $x \in S$) con un minimo k .

$$M^{\{S\}} := \{x \in M : \widehat{x} \in S\}$$

è uno scroll (il cui el. neutro è k), ed è un sotto-scroll di M se $\mathbf{0} = k$.

Definiamo la relazione di equivalenza:

$$x \equiv y \quad \text{se} \quad x +^R \mathbf{0} = y +^R \mathbf{0}$$

$$G(M) := M^{\{\mathbf{0}\}} / \equiv .$$

$G(M)$ è un **gruppo**.

Per ogni $x \in M^{\{\mathbf{0}\}}$ la classe di equivalenza di x è formata da al più 2 elementi. Sia $H(M) := \{x \in M^{\{\mathbf{0}\}} : [x]_{\equiv} \text{ ha 2 elementi}\} / \equiv$. $H(M)$ è un sottogruppo di $G(M)$. Se $M = \widehat{G}$, allora $H(M) = G$, e $G(M)$ è il completamento di Cauchy di G .

Tagli di Dedekind su gruppi

Scrolls

Costruzioni

Sotto-scroll, Quozienti e Omomorfismi

Sotto-scrolli, Quozienti e Omomorfismi

Sia $M \subseteq N$ un sotto-scroll. Il quoziente N/M è sempre di tipo 0.Dato un omomorfismo di scrolls $\phi: M \rightarrow N$, $\phi \neq 0$ è iniettivo, oppure N è di tipo 0 e ϕ si fattorizza tramite la proiezione canonica $M \rightarrow M/\ker \phi$.Sia $S \subseteq M$ un insieme di ampiezza ($\exists x \neq y$ per ogni $x, y \in S$) con un minimo k .

$$M^{(k)} := \{x \in M : \exists x \in S\}$$

è uno scroll (il cui el. neutro è k), ed è un sotto-scroll di M se $0 = k$.
Definiamo la relazione di equivalenza:

$$x \equiv y \text{ se } x + k = y + k$$

$$G(M) := M^{(k)} / \equiv$$

 $G(M)$ è un gruppo.Per ogni $x \in M^{(k)}$ la classe di equivalenza di x è formata da al più 2 elementi. Sia $H(M) := \{x \in M^{(k)} : [x] \text{ ha 2 elementi}\} / \equiv$. $H(M)$ è un sottogruppo di $G(M)$. Sia $M = \widehat{G}$, allora $H(M) = G$, e $G(M)$ è il completamento di Cauchy di G .

Nel caso $M = \widehat{G}$ per G gruppo denso, la relazione \equiv è quella che identifica a^+ con a^- .

Regole di calcolo

Sia G un gruppo denso. Data un'espressione aritmetica in $M = \widehat{G}$, ci chiediamo se sia positiva o negativa: per esempio,

$$\Lambda = ((\Lambda_1 +^R \Lambda_2) +^L \Lambda_3) - \Lambda_4 \stackrel{?}{\cong} \mathbf{0}?$$

Regole di calcolo

Sia G un gruppo denso. Data un'espressione aritmetica in $M = \widehat{G}$, ci chiediamo se sia positiva o negativa: per esempio,

$$\Lambda = ((\Lambda_1 +^R \Lambda_2) +^L \Lambda_3) - \Lambda_4 \cong \mathbf{0}?$$

Siano

$$k := \max\{\widehat{\Lambda}_i\},$$

$$\mathbb{K} := \{a \in M : |a| \leq k\}$$

$$N := M/\mathbb{K}.$$

N è uno scroll di tipo 0, e dunque $N^{(0)}$ è un gruppo. Siano γ_i le immagini di Λ_i in N , e

$$\gamma := \gamma_1 + \gamma_2 + \gamma_3 - \gamma_4.$$

Se $\gamma > 0$, allora $\Lambda > k$, se $\gamma < 0$, $\Lambda < 0$, ed abbiamo finito. Se $\gamma = 0$, allora $\Lambda = \pm k$.

Tagli di Dedekind su gruppi

Scrolls

Regole di calcolo

Regole di calcolo

Regole di calcolo

Sia G un gruppo denso. Data un'espressione aritmetica in $M = \bar{\mathbb{Q}}$, ci chiediamo se sia positiva o negativa: per esempio,

$$\Lambda = ((A_1 +^R A_2) +^L A_3) - A_4 \stackrel{?}{\geq} 0?$$

Siano

$$k := \max\{\tilde{\lambda}_i\},$$

$$\mathbb{K} := \{a \in M : |a| \leq k\}$$

$$N := M/\mathbb{K}.$$

N è uno scroll di tipo 0, e dunque $N^{(0)}$ è un gruppo. Siano γ_i le immagini di A_i in N , e

$$\gamma := \gamma_1 + \gamma_2 + \gamma_3 - \gamma_4.$$

Se $\gamma > 0$, allora $\Lambda > k$, se $\gamma < 0$, $\Lambda < 0$, ed abbiamo finito. Se $\gamma = 0$, allora $\Lambda = z k$.

1. Le regole di calcolo possono essere date anche in altri casi (oltre che G denso), ma questo è il più interessante.
2. Per concludere, bisogna poter calcolare la “segnatura” di Λ . La definizione è che a^+ ha segnatura $+$, mentre a^- ha segnatura $-$.
3. Il calcolo completo del risultato (cioè se Λ è uguale a k o $-k$) è possibile, ma richiede una spiegazione più lunga di quanto non permetta il tempo a disposizione.

Esempio

Lemma

Siano $x, x', y \in M$, $j, j', k, m, d \in \mathbb{N}^*$, con $i, j, k < m$ e $j + j' = m + d$. Allora,

$$(x - jy) + (x' - j'y) + (my - ky) \leq (x + x') - (d + k)y.$$

Immersioni in scroll di tagli

Teorema

Sia M uno scroll di tipo denso. Allora, esiste un gruppo ordinato denso G tale che M si immerge come sotto-scroll di \widehat{G} .

Immersioni in scroll di tagli

Teorema

Sia M uno scroll di tipo denso. Allora, esiste un gruppo ordinato denso G tale che M si immerge come sotto-scroll di \widehat{G} .

Definizione

Chiamiamo **proprio** uno scroll M tale che $M^{(0)}$ è denso in M .

Definizione

Sia $\mathcal{W}(M) := \{\widehat{x} : x \in M\}$

Immersioni in scroll di tagli

Teorema

Sia M uno scroll di tipo denso. Allora, esiste un gruppo ordinato denso G tale che M si immerge come sotto-scroll di \widehat{G} .

Definizione

Chiamiamo **proprio** uno scroll M tale che $M^{(0)}$ è denso in M .

Definizione

Sia $\mathcal{W}(M) := \{\widehat{x} : x \in M\}$

Idea della dimostrazione:

- 1 Il teorema è vero con l'ipotesi aggiuntiva che M è proprio.
- 2 Se $\mathcal{W}(M)$ è **finito**, allora M si immerge in uno scroll proprio (e, di conseguenza, il teorema è valido per M). Perciò, se M è **finitamente generato**, allora M si immerge in un qualche \widehat{G} .

└ Assiomatizzazione

└ Immersioni in scroll di tagli

Teorema

Sia M uno scroll di tipo denso. Allora, esiste un gruppo ordinato denso G tale che M si immerge come sotto-scroll di G .

Definizione

Chiamiamo **proprio** uno scroll M tale che $M^{\mathbb{R}}$ è denso in M .

Definizione

Sia $W(M) := \{x : x < M\}$

Idea della dimostrazione:

- Il teorema è vero con l'ipotesi aggiuntiva che M è proprio.
- Se $W(M)$ è **falso**, allora M si immerge in uno scroll proprio (e, di conseguenza, il teorema è valido per M). Perciò, se M è **intrinsecamente generico**, allora M si immerge in un qualche G .

1. Il teorema è valido anche per scroll discreti, ma la dimostrazione è diversa.
2. D'ora in poi supporremo che M è di tipo denso.
3. La dimostrazione continua.

Assiomatizzazione

Teorema

Sia S la teoria degli scroll densi (assiomi di pre-scroll, SA–SC, $-\mathbf{0} < \mathbf{0}$ e $\mathbf{0} +^R \mathbf{0} = \mathbf{0}$) nel linguaggio $\mathcal{L} := (\mathbf{0}, \leq, +, -)$. Sia D la teoria dei tagli su gruppi ordinati densi, sempre nel linguaggio \mathcal{L} .

S è la **parte universale** di D .

Dimostrazione.

Sia $\psi = \forall x \phi(x)$ una formula universale, tale che $D \vdash \psi$. Se, per contraddizione, M è uno scroll denso tale che $M \models \neg\psi$, sia $a \in M^n$ tale che $M \models \neg\psi(a)$. Sia N sotto-scroll di M generato da a . Dato che N è finitamente generato, N si immerge in \widehat{G} per qualche G gruppo Abeliano denso: assurdo. □

Assiomatizzazione

Teorema

Sia S la teoria degli scroll densi (assiomi di pre-scroll, SA–SC, $-\mathbf{0} < \mathbf{0}$ e $\mathbf{0} +^R \mathbf{0} = \mathbf{0}$) nel linguaggio $\mathcal{L} := (\mathbf{0}, \leq, +, -)$. Sia D la teoria dei tagli su gruppi ordinati densi, sempre nel linguaggio \mathcal{L} .

S è la *parte universale* di D .

Dimostrazione.

Sia $\psi = \forall x \phi(x)$ una formula universale, tale che $D \vdash \psi$. Se, per contraddizione, M è uno scroll denso tale che $M \models \neg\psi$, sia $a \in M^n$ tale che $M \models \neg\psi(a)$. Sia N sotto-scroll di M generato da a . Dato che N è finitamente generato, N si immerge in \widehat{G} per qualche G gruppo Abeliano denso: assurdo. □

Fatto

Gli assiomi SA–SC sono indipendenti.

Conclusione della dimostrazione

Corollario

Ogni scroll denso si immerge in \widehat{G} , per un qualche gruppo ordinato denso G .

Conclusione della dimostrazione

Corollario

Ogni scroll denso si immerge in \widehat{G} , per un qualche gruppo ordinato denso G .

Dimostrazione.

Ricordiamo che S è la teoria degli scroll (densi), e D quella dei tagli su gruppi Abeliani ordinati densi. Sia M scroll denso, cioè $M \models S$.

Dato che $S = D_V$, esiste $N \models D$ tale che $M \subseteq N$.

Tutti i modelli di D sono scroll propri, dunque N è uno scroll **proprio**, e perciò N si immerge a sua volta in un qualche \widehat{G} . □

Lemma

Sia M uno scroll proprio denso. Allora, M si immerge in \widehat{B} per un qualche gruppo ordinato denso B .

Dimostrazione.

Siano

$$G := G(M),$$

$$H := H(M) \subseteq G,$$

$$B := H + \sum_{n \in \mathbb{N}^*} G(1 + (-\varepsilon)^n) \subseteq G[[\varepsilon]].$$

Memo: $M^{(0)} = \{a^\pm : a \in H\} \sqcup \{b : b \in G \setminus H\}.$

Definiamo $\psi^{(0)} : M^{(0)} \rightarrow \widehat{B}$

$$a^\pm \mapsto a^\pm, \quad a \in H;$$

$$b \mapsto \text{il taglio determinato da } b \text{ su } B, \quad b \in M^{(0)} \setminus H;$$

$$c \mapsto \sup\{[x_0] + [x_1]\varepsilon + \cdots + [x_n]\varepsilon^n \in B : x_0 < c\}, \quad c \in M^{(>0)}.$$