Minimal Varieties of Representable Commutative Residuated Lattices

Rostislav Horčík

Institute of Computer Science Academy of Sciences of the Czech Republic

Logic, Algebra and Truth Degrees Prague, 2010

LATD 2010

1/19

Rostislav Horčík (ICS, AS CR)

• How many maximally consistent substructural logics (axiomatic extensions of Full Lambek) are there?

- How many maximally consistent substructural logics (axiomatic extensions of Full Lambek) are there?
- Typical examples of such logics are e.g. classical logic, Abelian logic, cancellative hoop logic...

- How many maximally consistent substructural logics (axiomatic extensions of Full Lambek) are there?
- Typical examples of such logics are e.g. classical logic, Abelian logic, cancellative hoop logic...
- Algebraically speaking, this question can be equivalently expressed as: How many atoms are there in the subvariety lattice Λ(FL) of FL-algebras.

< ロ > < 同 > < 回 > < 回 >

- How many maximally consistent substructural logics (axiomatic extensions of Full Lambek) are there?
- Typical examples of such logics are e.g. classical logic, Abelian logic, cancellative hoop logic...
- Algebraically speaking, this question can be equivalently expressed as: How many atoms are there in the subvariety lattice Λ(FL) of FL-algebras.
- The above-mentioned examples correspond respectively to the atoms V(2), V(Z), V(Z⁻).

< ロ > < 同 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ >

- How many maximally consistent substructural logics (axiomatic extensions of Full Lambek) are there?
- Typical examples of such logics are e.g. classical logic, Abelian logic, cancellative hoop logic...
- Algebraically speaking, this question can be equivalently expressed as: How many atoms are there in the subvariety lattice Λ(FL) of FL-algebras.
- The above-mentioned examples correspond respectively to the atoms V(2), V(Z), V(Z⁻).
- It is known that there are continuum many atoms $\Lambda(FL)$.

< ロ > < 同 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ >

- How many maximally consistent substructural logics (axiomatic extensions of Full Lambek) are there?
- Typical examples of such logics are e.g. classical logic, Abelian logic, cancellative hoop logic...
- Algebraically speaking, this question can be equivalently expressed as: How many atoms are there in the subvariety lattice Λ(FL) of FL-algebras.
- The above-mentioned examples correspond respectively to the atoms V(2), V(Z), V(Z⁻).
- It is known that there are continuum many atoms $\Lambda(FL)$.
- What about atoms satisfying some additional properties like representability, commutativity, integrality?

• In their survey on residuated lattices Jipsen and Tsinakis posed the following question:

Are there uncountably many atoms in $\Lambda(RL)$ that satisfy the commutative identity or the identity $x^2 = x^3$?

• In their survey on residuated lattices Jipsen and Tsinakis posed the following question:

Are there uncountably many atoms in $\Lambda(RL)$ that satisfy the commutative identity or the identity $x^2 = x^3$?

• This question was solved by Galatos by constructing continuum many representable atoms satisfying the identity $x^2 = x$. At the same time he also conjectured that there are only countably many representable commutative atoms in $\Lambda(RL)$.

• In their survey on residuated lattices Jipsen and Tsinakis posed the following question:

Are there uncountably many atoms in $\Lambda(RL)$ that satisfy the commutative identity or the identity $x^2 = x^3$?

- This question was solved by Galatos by constructing continuum many representable atoms satisfying the identity $x^2 = x$. At the same time he also conjectured that there are only countably many representable commutative atoms in $\Lambda(RL)$.
- In this talk we are going to show that this was a false conjecture.

イロト イヨト イヨト イヨト

• In their survey on residuated lattices Jipsen and Tsinakis posed the following question:

Are there uncountably many atoms in $\Lambda(RL)$ that satisfy the commutative identity or the identity $x^2 = x^3$?

- This question was solved by Galatos by constructing continuum many representable atoms satisfying the identity $x^2 = x$. At the same time he also conjectured that there are only countably many representable commutative atoms in $\Lambda(RL)$.
- In this talk we are going to show that this was a false conjecture.
- Furthermore, we solve related open problems on cardinality of atoms in $\Lambda(FL_{ei})$ and $\Lambda(FL_{eo})$.

FL-algebras

Definition

An algebra $\mathbf{A} = \langle \mathbf{A}, \wedge, \vee, \cdot, /, \backslash, 0, 1 \rangle$ is called FL-algebra if

- $\langle A, \wedge, \vee \rangle$ is a lattice,
- 2 $\langle A, \cdot, 1 \rangle$ is a monoid,
- $x \cdot y \leq z \text{ iff } y \leq x \setminus z \text{ iff } x \leq z/y.$

< ロ > < 同 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ >

FL-algebras

Definition

An algebra $\mathbf{A} = \langle \mathbf{A}, \wedge, \vee, \cdot, /, \backslash, 0, 1 \rangle$ is called FL-algebra if

- $\langle A, \wedge, \vee \rangle$ is a lattice,
- 2 $\langle A, \cdot, 1 \rangle$ is a monoid,

$$x \cdot y \leq z \text{ iff } y \leq x \setminus z \text{ iff } x \leq z/y.$$

Other properties

- A is a residuated lattice if 1 = 0,
- A is an FL_e-algebra (commutative) if $x \cdot y = y \cdot x$,
- A is an FL_i-algebra (integral) if $x \le 1$,
- A is an FL_0 -algebra if $0 \le x$,
- A is *n*-potent if $x^{n+1} = x^n$,
- A is representable (semilinear) if it is a subdirect product of chains.

Nucleus and conucleus

Definition

• A closure operator γ on an FL-algebra ${\bf A}$ is called a nucleus if

 $\gamma(\mathbf{x})\gamma(\mathbf{y}) \leq \gamma(\mathbf{x}\mathbf{y})$.

A B A B A
 A
 B
 A
 A
 B
 A
 A
 B
 A
 A
 B
 A
 A
 B
 A
 A
 B
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A
 A

Nucleus and conucleus

Definition

• A closure operator γ on an FL-algebra **A** is called a nucleus if

 $\gamma(\mathbf{x})\gamma(\mathbf{y}) \leq \gamma(\mathbf{x}\mathbf{y})$.

• An interior operator σ on an FL-algebra **A** is called a conucleus if

$$\sigma(\mathbf{x})\sigma(\mathbf{y}) \leq \sigma(\mathbf{x}\mathbf{y}), \qquad \sigma(1) = 1.$$

< (□) < 三 > (□)

Nucleus and conucleus

Definition

A closure operator γ on an FL-algebra A is called a nucleus if

 $\gamma(\mathbf{x})\gamma(\mathbf{y}) \leq \gamma(\mathbf{x}\mathbf{y}).$

• An interior operator σ on an FL-algebra **A** is called a conucleus if

$$\sigma(\mathbf{x})\sigma(\mathbf{y}) \leq \sigma(\mathbf{x}\mathbf{y}), \qquad \sigma(1) = 1.$$

• Let $\gamma : A \to A$ be an operator on A. The image of γ is denoted A_{γ} .

• • • • • • • • • • • •

Nuclear retraction and conuclear contraction

Lemma

 An operator σ on A is conucleus iff A_σ is a submonoid of A and max{a ∈ A_σ | a ≤ x} exists for all x ∈ A.
 A_σ is called conuclear contraction.

Nuclear retraction and conuclear contraction

Lemma

 An operator σ on A is conucleus iff A_σ is a submonoid of A and max{a ∈ A_σ | a ≤ x} exists for all x ∈ A.
 A_σ is called conuclear contraction.

• An operator γ on **A** is nucleus iff A_{γ} satisfies $\min\{a \in A_{\gamma} \mid x \leq a\} \text{ exists for all } x \in A.$

and

$$x \rightarrow y \in A_{\gamma}$$
 for all $x \in A$ and $y \in A_{\gamma}$.

 A_{γ} is called nuclear retraction.

Resulting residuated algebras

Lemma

Let A = ⟨A, ∧, ∨, ·, /, \, 0, 1⟩ be an FL-algebra, γ a nucleus on A and σ a conucleus on A.

Resulting residuated algebras

Lemma

- Let A = ⟨A, ∧, ∨, ·, /, ∖, 0, 1⟩ be an FL-algebra, γ a nucleus on A and σ a conucleus on A.
- Then the algebra $\mathbf{A}_{\gamma} = \langle \mathbf{A}_{\gamma}, \wedge, \vee_{\gamma}, \circ_{\gamma}, /, \backslash, \gamma(\mathbf{0}), \gamma(\mathbf{1}) \rangle$ is an *FL*-algebra, where
 - $x \vee_{\gamma} y = \gamma(x \vee y),$
 - $x \circ_{\gamma} y = \gamma(x \cdot y).$

< ロ > < 同 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ >

Resulting residuated algebras

Lemma

- Let A = ⟨A, ∧, ∨, ·, /, ∖, 0, 1⟩ be an FL-algebra, γ a nucleus on A and σ a conucleus on A.
- Then the algebra $\mathbf{A}_{\gamma} = \langle A_{\gamma}, \wedge, \vee_{\gamma}, \circ_{\gamma}, /, \backslash, , \gamma(0), \gamma(1) \rangle$ is an *FL-algebra*, where
 - *x* ∨_γ *y* = γ(*x* ∨ *y*), *x* ∘_γ *y* = γ(*x* ⋅ *y*).
- Further, the algebra $\mathbf{A}_{\sigma} = \langle A_{\sigma}, \wedge_{\sigma}, \vee, \cdot, /_{\sigma}, \setminus_{\sigma}, \sigma(0), 1 \rangle$ is an *FL*-algebra, where
 - $X \wedge_{\sigma} Y = \sigma(X \wedge Y),$
 - $x/_{\sigma}y = \sigma(x/y)$,
 - $X \setminus_{\sigma} y = \sigma(X \setminus y).$

Given a variety V, the subvariety lattice of V is denoted $\Lambda(V)$.

イロト イ理ト イヨト イヨト

Given a variety V, the subvariety lattice of V is denoted $\Lambda(V)$.

Our results can be summarized as follows:

• There are 2^{\aleph_0} representable commutative atoms in $\Lambda(RL)$.

Given a variety V, the subvariety lattice of V is denoted $\Lambda(V)$.

Our results can be summarized as follows:

- There are 2^{\aleph_0} representable commutative atoms in $\Lambda(RL)$.
- There are 2^{\aleph_0} representable atoms in $\Lambda(FL_{ei})$.

Given a variety V, the subvariety lattice of V is denoted $\Lambda(V)$.

Our results can be summarized as follows:

- There are 2^{\aleph_0} representable commutative atoms in $\Lambda(RL)$.
- There are 2^{\aleph_0} representable atoms in $\Lambda(FL_{ei})$.
- There are 2^{\aleph_0} representable atoms in $\Lambda(FL_{eo})$.

・ロン ・四 ・ ・ ヨン ・ ヨン

Given a variety V, the subvariety lattice of V is denoted $\Lambda(V)$.

Our results can be summarized as follows:

- There are 2^{\aleph_0} representable commutative atoms in $\Lambda(RL)$.
- There are 2^{\aleph_0} representable atoms in $\Lambda(FL_{ei})$.
- There are 2^{\aleph_0} representable atoms in $\Lambda(FL_{eo})$.

On the other hand, we also prove the following result:

• There are 2^1 representable commutative integral atoms in $\Lambda(RL)$.

・ロト ・四ト ・ヨト ・ヨト

• Let G be the lexicographic product of two copies of Z.

イロト イポト イヨト イヨ

- Let G be the lexicographic product of two copies of Z.
- For each infinite $S \subseteq -2 \mathbb{N}$ we will construct a residuated chain A_S by means of a conucleus σ_S and a nucleus γ .

- Let G be the lexicographic product of two copies of Z.
- For each infinite $S \subseteq -2 \mathbb{N}$ we will construct a residuated chain A_S by means of a conucleus σ_S and a nucleus γ .
- The conucleus σ_S is defined by its conuclear contraction:

$$\begin{aligned} G_{\sigma_{\mathcal{S}}} &= \{ \langle 0, 0 \rangle, \langle -1, 0 \rangle, \langle -1, -1 \rangle \} \cup \\ &\{ \langle -1, z \rangle \in \mathcal{A} \mid z \in \mathcal{S} \} \cup \{ \langle x, y \rangle \in \mathcal{A} \mid x \leq -2 \} \end{aligned}$$

LATD 2010

9/19

- Let G be the lexicographic product of two copies of Z.
- For each infinite $S \subseteq -2 \mathbb{N}$ we will construct a residuated chain A_S by means of a conucleus σ_S and a nucleus γ .
- The conucleus σ_S is defined by its conuclear contraction:

$$egin{aligned} G_{\sigma_{\mathcal{S}}} &= \{ \langle 0,0
angle, \langle -1,0
angle, \langle -1,-1
angle \} \cup \ \{ \langle -1,z
angle \in \mathcal{A} \mid z \in \mathcal{S} \} \cup \{ \langle x,y
angle \in \mathcal{A} \mid x \leq -2 \} \end{aligned}$$

• Since *S* is infinite and dually well ordered, we get the following lemma.

Lemma

The set G_{σ_s} forms a conuclear contraction.

• Next, we define the nucleus $\gamma(x, y) = \langle x, y \rangle \lor \langle -3, -1 \rangle$.

イロト イヨト イヨト イヨト

- Next, we define the nucleus $\gamma(x, y) = \langle x, y \rangle \lor \langle -3, -1 \rangle$.
- Then \mathbf{A}_S is the subalgebra of $(\mathbf{G}_{\sigma_S})_{\gamma}$ generated by $\mathbf{a} = \langle -1, \mathbf{0} \rangle$.

• • • • • • • • • • • •

- Next, we define the nucleus $\gamma(x, y) = \langle x, y \rangle \lor \langle -3, -1 \rangle$.
- Then \mathbf{A}_S is the subalgebra of $(\mathbf{G}_{\sigma_S})_{\gamma}$ generated by $\mathbf{a} = \langle -1, \mathbf{0} \rangle$.

Lemma

The algebra A_S is simple 4-potent integral commutative residuated lattice.

• • • • • • • • • • • • •

- Next, we define the nucleus $\gamma(x, y) = \langle x, y \rangle \lor \langle -3, -1 \rangle$.
- Then **A**_S is the subalgebra of $(\mathbf{G}_{\sigma_S})_{\gamma}$ generated by $\mathbf{a} = \langle -1, \mathbf{0} \rangle$.

Lemma

The algebra A_S is simple 4-potent integral commutative residuated lattice.

Let
$$n \in \mathbb{N}$$
. Then $\langle -2, n \rangle, \langle -3, n \rangle \in A_S$.

< 口 > < 同 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ >

- Next, we define the nucleus $\gamma(x, y) = \langle x, y \rangle \lor \langle -3, -1 \rangle$.
- Then **A**_S is the subalgebra of $(\mathbf{G}_{\sigma_S})_{\gamma}$ generated by $\mathbf{a} = \langle -1, \mathbf{0} \rangle$.

• • • • • • • • • • • •

LATD 2010

10/19

Lemma

The algebra A_S is simple 4-potent integral commutative residuated lattice.

2 Let
$$n \in \mathbb{N}$$
. Then $\langle -2, n \rangle, \langle -3, n \rangle \in A_S$.

3 Let
$$z \in S$$
. Then $\langle -1, z \rangle \in A_S$.

- Next, we define the nucleus $\gamma(x, y) = \langle x, y \rangle \lor \langle -3, -1 \rangle$.
- Then **A**_S is the subalgebra of $(\mathbf{G}_{\sigma_S})_{\gamma}$ generated by $\mathbf{a} = \langle -1, \mathbf{0} \rangle$.

Lemma

The algebra A_S is simple 4-potent integral commutative residuated lattice.

2 Let
$$n \in \mathbb{N}$$
. Then $\langle -2, n \rangle, \langle -3, n \rangle \in A_S$.

3 Let
$$z \in S$$
. Then $\langle -1, z \rangle \in A_S$.

• • • • • • • • • • • •
• Each **A**_S contains a nontrivial subalgebra, namely **2**.

Rostislav Horčík (ICS, AS CR)

▲ ■ ▶ ■ • つへで LATD 2010 11/19

- Each A_S contains a nontrivial subalgebra, namely 2.
- Thus we extend \mathbf{A}_S to \mathbf{A}_S^{\top} by adding a top element \top such that $\top x = x$ for $x \neq \langle 0, 0 \rangle$.

- Each **A**_S contains a nontrivial subalgebra, namely **2**.
- Thus we extend \mathbf{A}_S to \mathbf{A}_S^{\top} by adding a top element \top such that $\top x = x$ for $x \neq \langle 0, 0 \rangle$.

Lemma

The algebra \mathbf{A}_{S}^{\top} is strictly simple with a nearly term definable bottom element by the term $x^{4} \wedge (x \rightarrow 1)^{4}$.

- Each **A**_S contains a nontrivial subalgebra, namely **2**.
- Thus we extend \mathbf{A}_S to \mathbf{A}_S^{\top} by adding a top element \top such that $\top x = x$ for $x \neq \langle 0, 0 \rangle$.

Lemma

The algebra \mathbf{A}_{S}^{\top} is strictly simple with a nearly term definable bottom element by the term $x^{4} \wedge (x \rightarrow 1)^{4}$.

Theorem (Galatos)

Let A be a strictly simple FL-algebra with bottom element ⊥ nearly term definable by an n-ary term t. Then, V(A) is an atom.

LATD 2010

11/19

- Each **A**_S contains a nontrivial subalgebra, namely **2**.
- Thus we extend \mathbf{A}_S to \mathbf{A}_S^{\top} by adding a top element \top such that $\top x = x$ for $x \neq \langle 0, 0 \rangle$.

Lemma

The algebra \mathbf{A}_{S}^{\top} is strictly simple with a nearly term definable bottom element by the term $x^{4} \wedge (x \rightarrow 1)^{4}$.

Theorem (Galatos)

- Let A be a strictly simple FL-algebra with bottom element ⊥ nearly term definable by an n-ary term t. Then, V(A) is an atom.
- Ø Moreover, if A' is a strictly simple FL-algebra with bottom element nearly term definable by the same term t, then V(A) ⊆ V(A') iff A and A' are isomorphic.

Our results

Theorem

There are 2^{\aleph_0} representable commutative 4-potent atoms in $\Lambda(RL)$.

・ロト ・ 日 ト ・ ヨ ト ・

Our results

Theorem

There are 2^{\aleph_0} representable commutative 4-potent atoms in $\Lambda(RL)$.

Theorem

There are only finitely many 3-potent representable commutative atoms in $\Lambda(RL)$. Namely, varieties generated by $\mathbf{2}, \mathbf{T}_1, \mathbf{T}_2, \mathbf{T}_3, \mathbf{T}'_3$.

• • • • • • • • • • • •

LATD 2010

12/19

3-potent atoms



Rostislav Horčík (ICS, AS CR)

▶ ▲ ■ ▶ ■ つへの LATD 2010 13/19

イロト イヨト イヨト イヨト

• There are 2^{\aleph_0} representable atoms in $\Lambda(FL_{ei})$.

• • • • • • • • • • • •

- There are 2^{\aleph_0} representable atoms in $\Lambda(FL_{ei})$.
- 2 There are 2^{\aleph_0} representable atoms in $\Lambda(FL_{eo})$.

- There are 2^{\aleph_0} representable atoms in $\Lambda(FL_{ei})$.
- **2** There are 2^{\aleph_0} representable atoms in $\Lambda(FL_{eo})$.

Proof.

• We use the FL-algebras living on A_S where 0 is interpreted by any element different from $\langle -3, -1 \rangle$, $\langle 0, 0 \rangle$.

• • • • • • • • • • • •

LATD 2010

14/19

- There are 2^{\aleph_0} representable atoms in $\Lambda(FL_{ei})$.
- **2** There are 2^{\aleph_0} representable atoms in $\Lambda(FL_{eo})$.

Proof.

• We use the FL-algebras living on A_S where 0 is interpreted by any element different from $\langle -3, -1 \rangle$, $\langle 0, 0 \rangle$.

LATD 2010

14/19

2 We use the FL-algebras living on \mathbf{A}_{S}^{\top} where 0 is interpreted by $\langle -3, -1 \rangle$.

Theorem

There are 2^1 representable commutative integral atoms in $\Lambda(RL)$, namely $V(\mathbf{Z}^-)$ and $V(\mathbf{2})$.

Theorem

There are 2^1 representable commutative integral atoms in $\Lambda(RL)$, namely $V(\mathbf{Z}^-)$ and $V(\mathbf{2})$.

Proof.

• Let A be a representable simple ICRC.

Theorem

There are 2^1 representable commutative integral atoms in $\Lambda(RL)$, namely $V(\mathbf{Z}^-)$ and $V(\mathbf{2})$.

- Let **A** be a representable simple ICRC.
- If A has a minimum then A contains 2 as a subalgebra.

Theorem

There are 2^1 representable commutative integral atoms in $\Lambda(RL)$, namely $V(Z^-)$ and V(2).

- Let **A** be a representable simple ICRC.
- If A has a minimum then A contains 2 as a subalgebra.
- Otherwise $\langle a^k \rangle_{k \in \mathbb{N}^+}$ is a strictly decreasing sequence for $a \neq 1$.

Theorem

There are 2^1 representable commutative integral atoms in $\Lambda(RL)$, namely $V(\mathbf{Z}^-)$ and $V(\mathbf{2})$.

- Let **A** be a representable simple ICRC.
- If A has a minimum then A contains 2 as a subalgebra.
- Otherwise $\langle a^k \rangle_{k \in \mathbb{N}^+}$ is a strictly decreasing sequence for $a \neq 1$.
- Consider $\mathbf{B} = \mathbf{A}^{\mathbb{N}}/U$ for a free ultrafilter U on \mathbb{N} .

Theorem

There are 2^1 representable commutative integral atoms in $\Lambda(RL)$, namely $V(\mathbf{Z}^-)$ and $V(\mathbf{2})$.

- Let **A** be a representable simple ICRC.
- If A has a minimum then A contains 2 as a subalgebra.
- Otherwise $\langle a^k \rangle_{k \in \mathbb{N}^+}$ is a strictly decreasing sequence for $a \neq 1$.
- Consider $\mathbf{B} = \mathbf{A}^{\mathbb{N}}/U$ for a free ultrafilter U on \mathbb{N} .
- Let θ be the congruence on **B** corresponding to the convex subalgebra generated by the congruence classes containing the constant mappings and $\mathbf{a} = \langle a^k \rangle_{k \in \mathbb{N}^+} / U$.

Theorem

There are 2¹ representable commutative integral atoms in $\Lambda(RL)$, namely $V(\mathbf{Z}^-)$ and $V(\mathbf{2})$.

Proof.

- Let **A** be a representable simple ICRC.
- If A has a minimum then A contains 2 as a subalgebra.
- Otherwise $\langle a^k \rangle_{k \in \mathbb{N}^+}$ is a strictly decreasing sequence for $a \neq 1$.
- Consider $\mathbf{B} = \mathbf{A}^{\mathbb{N}}/U$ for a free ultrafilter U on \mathbb{N} .
- Let θ be the congruence on **B** corresponding to the convex subalgebra generated by the congruence classes containing the constant mappings and $\mathbf{a} = \langle a^k \rangle_{k \in \mathbb{N}^+} / U$.
- Then the subalgebra of \mathbf{B}/θ generated by **a** is isomorphic to \mathbf{Z}^- .

LATD 2010 15 / 19

• The discussed results show that the class of 1-generated integral commutative residuated chains (ICRCs) is quite large.

- The discussed results show that the class of 1-generated integral commutative residuated chains (ICRCs) is quite large.
- It turns out that it is sufficiently large to generate the whole variety of representable integral commutative residuated lattices.

LATD 2010

16/19

- The discussed results show that the class of 1-generated integral commutative residuated chains (ICRCs) is quite large.
- It turns out that it is sufficiently large to generate the whole variety of representable integral commutative residuated lattices.

Theorem

Each finitely generated ICRC can be embedded into a 1-generated ICRC.

• • • • • • • • • • • •

- The discussed results show that the class of 1-generated integral commutative residuated chains (ICRCs) is quite large.
- It turns out that it is sufficiently large to generate the whole variety of representable integral commutative residuated lattices.

Theorem

Each finitely generated ICRC can be embedded into a 1-generated ICRC.

Corollary

The variety of representable integral commutative residuated lattices is generated by 1-generated finite totally ordered members.

< 口 > < 同 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ >

Lexicographic product

Lemma

Let **A**, **B** be ICRCs such that **A** is cancellative. Then the lexicographic product $\mathbf{A} \stackrel{\rightarrow}{\times} \mathbf{B}$ is an ICRC.

Lexicographic product

Lemma

Let **A**, **B** be ICRCs such that **A** is cancellative. Then the lexicographic product $\mathbf{A} \stackrel{\rightarrow}{\times} \mathbf{B}$ is an ICRC.

$$\langle a, x \rangle \rightarrow \langle b, y \rangle = \begin{cases} \langle a \rightarrow_A b, 1_B \rangle & \text{if } a \cdot_A (a \rightarrow_A b) <_A b, \\ \langle a \rightarrow_A b, x \rightarrow_B y \rangle & \text{otherwise.} \end{cases}$$

Lexicographic product

Lemma

Let **A**, **B** be ICRCs such that **A** is cancellative. Then the lexicographic product $\mathbf{A} \stackrel{\rightarrow}{\times} \mathbf{B}$ is an ICRC.

$$\langle a, x \rangle \rightarrow \langle b, y \rangle = \begin{cases} \langle a \rightarrow_A b, 1_B \rangle & \text{if } a \cdot_A (a \rightarrow_A b) <_A b, \\ \langle a \rightarrow_A b, x \rightarrow_B y \rangle & \text{otherwise.} \end{cases}$$

In particular, if $\mathbf{A} = \mathbf{Z}^-$, then for $\langle a, x \rangle > \langle b, y \rangle$ we have

$$\langle a, x \rangle
ightarrow \langle b, y
angle = \langle b - a, x
ightarrow_B y
angle.$$

• • • • • • • • • • • • •

Sketch of the proof



< 口 > < 同 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ >

3

18/19

LATD 2010

Let **A** be an ICRC generated by $\{a, b, c\}$. We will construct a 1-generated ICRC in which **A** can be embedded.

Sketch of the proof



LATD 2010

18/19

Consider the lexicographic product $\mathbf{Z}^- \stackrel{\rightarrow}{\times} \mathbf{A}$. The elements are tuples $\langle x, y \rangle$ where $x \in \mathbf{Z}^-$ and $y \in \mathbf{A}$.

Sketch of the proof



LATD 2010

18/19

Take the conuclear contraction of $\mathbf{Z}^- \stackrel{\rightarrow}{\times} \mathbf{A}$ by deleting $\{\langle -1, y \rangle \mid y > a\} \cup \{\langle -2, y \rangle \mid y > b\} \cup \{\langle -3, y \rangle \mid y > c\}$. Denote the corresponding conucleus σ .

Sketch of the proof



Consider the nucleus $\gamma(x) = x \lor \langle -8, e \rangle$ and its corresponding nuclear retraction.

3

18/19

LATD 2010

Sketch of the proof



Finally, let **C** be the subalgebra generated by the element $g = \langle -1, a \rangle$. We will prove that **A** can be embedded into **C**.

LATD 2010

18/19

Sketch of the proof



First, we have $g^8 = \gamma(\langle -1, a \rangle^8) = \gamma(\langle -8, a^8 \rangle) = \langle -8, e \rangle$.

Rostislav Horčík (ICS, AS CR)

LATD 2010 18/19

・ロト ・ 四ト ・ ヨト ・ ヨト

Sketch of the proof



< □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > <

LATD 2010

18/19

Then $g \to_{\sigma} g^8 = \sigma(\langle -1, a \rangle \to \langle -8, e \rangle) = \sigma(\langle -7, e \rangle) = \langle -7, e \rangle.$

Sketch of the proof



Then $g^2 \rightarrow_{\sigma} g^8 = \sigma(\langle -2, a^2 \rangle \rightarrow \langle -8, e \rangle) = \sigma(\langle -6, e \rangle) = \langle -6, e \rangle.$

Rostislav Horčík (ICS, AS CR)

LATD 2010 18 / 19

Sketch of the proof



Then $g^3 \rightarrow_{\sigma} g^8 = \sigma(\langle -3, a^3 \rangle \rightarrow \langle -8, e \rangle) = \sigma(\langle -5, e \rangle) = \langle -5, e \rangle.$

Rostislav Horčík (ICS, AS CR)

LATD 2010 18 / 19

Sketch of the proof



Then $g^4 \rightarrow_{\sigma} g^8 = \sigma(\langle -4, a^4 \rangle \rightarrow \langle -8, e \rangle) = \sigma(\langle -4, e \rangle) = \langle -4, e \rangle.$

Rostislav Horčík (ICS, AS CR)

LATD 2010 18 / 19
Sketch of the proof



Then $g^5 \rightarrow_{\sigma} g^8 = \sigma(\langle -5, a^5 \rangle \rightarrow \langle -8, e \rangle) = \sigma(\langle -3, e \rangle) = \langle -3, c \rangle.$

Rostislav Horčík (ICS, AS CR)

LATD 2010 18 / 19

Sketch of the proof



Then $g^6 \rightarrow_{\sigma} g^8 = \sigma(\langle -6, a^6 \rangle \rightarrow \langle -8, e \rangle) = \sigma(\langle -2, e \rangle) = \langle -2, b \rangle.$

Rostislav Horčík (ICS, AS CR)

LATD 2010 18 / 19

Sketch of the proof



We have
$$\langle -5, e \rangle \rightarrow_{\sigma} \langle -1, a \rangle \langle -4, e \rangle = \sigma(\langle -5, e \rangle \rightarrow \langle -5, a \rangle) = \sigma(\langle 0, a \rangle) = \langle 0, a \rangle.$$

Rostislav Horčík (ICS, AS CR)

▲ ▶ ▲ 볼 ▶ 볼 ∽ ९.୦ LATD 2010 18/19

イロト イヨト イヨト イヨト

Sketch of the proof



We have $\langle -6, e \rangle \rightarrow_{\sigma} \langle -2, b \rangle \langle -4, e \rangle = \sigma(\langle -6, e \rangle \rightarrow \langle -6, b \rangle) = \sigma(\langle 0, b \rangle) = \langle 0, b \rangle.$

◆□▶ ◆□▶ ◆ □ ▶ ◆ □ ▶ ◆ □ ●

Sketch of the proof



We have
$$\langle -7, e \rangle \rightarrow_{\sigma} \langle -3, c \rangle \langle -4, e \rangle = \sigma(\langle -7, e \rangle \rightarrow \langle -7, c \rangle) = \sigma(\langle 0, c \rangle) = \langle 0, c \rangle.$$

イロト イヨト イヨト イヨト

Sketch of the proof



Thus $\langle 0, a \rangle, \langle 0, b \rangle, \langle 0, c \rangle \in \mathbf{C}$, i.e. **C** contains an isomorphic copy of **A**.

イロト イヨト イヨト イヨト

3

18/19

LATD 2010

Thank you for your attention!

Rostislav Horčík (ICS, AS CR)

LATD 2010 19 / 19

A .

∃ >