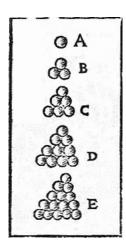
► Proof assistant: software che aiuta nello sviluppo di dimostrazioni formali

► Proof assistant: software che aiuta nello sviluppo di dimostrazioni formali

▶ NON coincidono con gli automatic theorem prover

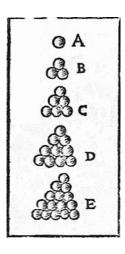
Alcuni traguardi

Alcuni traguardi



Congettura di Keplero (Thomas Hales, 2015)

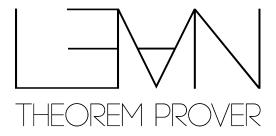
Alcuni traguardi



Congettura di Keplero (Thomas Hales, 2015)

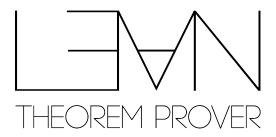
Liquid Tensor Experiment (Peter Scholze, 2021)

Strumenti



 Un proof assistant: Lean Theorem Prover (Microsoft Research, 2013)

Strumenti



- Un proof assistant: Lean Theorem Prover (Microsoft Research, 2013)
- ▶ Una libreria digitalizzata di matematica: Mathlib (2017)

 A class of Recursive Permutations which is Primitive Recursive complete (Luca Paolini, Mauro Piccolo, Luca Roversi, 2019)

 A class of Recursive Permutations which is Primitive Recursive complete (Luca Paolini, Mauro Piccolo, Luca Roversi, 2019)

Computazione reversibile

input programma output

 A class of Recursive Permutations which is Primitive Recursive complete (Luca Paolini, Mauro Piccolo, Luca Roversi, 2019)

Computazione reversibile

input programma output

Nessuna perdita di informazioni!

▶ Reversible Primitive Permutations (RPP): una classe di funzioni $\mathbb{Z}^n \to \mathbb{Z}^n$ calcolabili, reversibili che è PRF-completa

Appartengono a RPP:

Appartengono a RPP:

▶ L'identità *n*-aria



Appartengono a RPP:

▶ L'identità *n*-aria



► La funzione negazione

$$x$$
 Ne $-x$

Appartengono a RPP:

L'identità *n*-aria



► La funzione negazione

$$x$$
 Ne $-x$

La funzione successore e predecessore

$$x \quad \mathsf{Su} \quad x+1 \qquad \qquad x \quad \mathsf{Pr} \quad x-1$$

Appartengono a RPP:

L'identità n-aria



La funzione negazione

$$x$$
 Ne $-x$

La funzione successore e predecessore

$$x \mid \mathsf{Su} \mid x+1 \qquad \qquad x \mid \mathsf{Pr} \mid x-1$$

$$Pr x-1$$

Lo swap

$$\frac{x}{y}$$
 Sw $\frac{y}{x}$

Appartengono a RPP:

lackbox La composizione in serie di due $f,g\in\mathsf{RPP}$

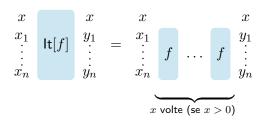
Appartengono a RPP:

ightharpoonup La composizione in serie di due $f,g\in\mathsf{RPP}$

▶ La composizione parallela di due $f,g \in \mathsf{RPP}$

Appartengono a RPP:

ightharpoonup L'iterazione finita di una $f \in \mathsf{RPP}$



Appartengono a RPP:

ightharpoonup L'iterazione finita di una $f \in \mathsf{RPP}$

▶ La selezione di tre $f, g, h \in \mathsf{RPP}$

$$\begin{vmatrix} x \\ x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{vmatrix} \text{If}[f,g,h] \begin{vmatrix} x \\ y_1 \\ \vdots \\ y_n \end{vmatrix} = \begin{cases} f(x_1,\ldots,x_n) & \text{if } x>0 \\ g(x_1,\ldots,x_n) & \text{if } x=0 \\ h(x_1,\ldots,x_n) & \text{if } x<0 \end{cases}$$

- calcolabili
- reversibili
- ▶ PRF-completa

- calcolabili
- reversibili
- ▶ PRF-completa

Possibile arrivare al risultato tramite algoritmo/procedura concreta

- calcolabili
- reversibili
- ▶ PRF-completa

- calcolabili
- reversibili
- ▶ PRF-completa

Ogni funzione ammette inversa:

- $ightharpoonup \operatorname{Id}_n^{-1} = \operatorname{Id}_n$
- ightharpoonup Ne⁻¹ = Ne
- ightharpoonup Su⁻¹ = Pr
- $ightharpoonup Pr^{-1} = Su$
- ightharpoonup Sw⁻¹ = Sw
- $(f \circ g)^{-1} = g^{-1} \circ f^{-1}$
- $(f||g)^{-1} = f^{-1}||g^{-1}||$
- ightharpoonup $\operatorname{It}[f]^{-1} = \operatorname{It}[f^{-1}]$
- $\qquad \qquad \mathbf{lf}[f,g,h]^{-1} = \mathbf{lf}[f^{-1},g^{-1},h^{-1}]$

- calcolabili
- reversibili
- ▶ PRF-completa

Per esempio, $(Sw \, (Ne||Su))^{-1} = (Ne||Pr) \, Sw$:

- calcolabili
- reversibili
- ▶ PRF-completa

Per esempio, $(Sw \, (Ne||Su))^{-1} = (Ne||Pr) \, Sw$:

$$\begin{array}{c|cccc} x & \mathsf{Sw} & y & \mathsf{Ne} & -y \\ y & \mathsf{Su} & x+1 \end{array}$$

$$\begin{array}{c|cccc}
-y & \text{Ne} & y \\
x+1 & \text{Pr} & x
\end{array}$$
 Sw $\begin{array}{c|cccc}
x \\
y \end{array}$

- calcolabili
- reversibili
- ▶ PRF-completa

- calcolabili
- reversibili
- ▶ PRF-completa

Sia $F \in \mathsf{PRF}$. Allora, esiste $g \in \mathsf{RPP}$ che **codifica** F:

$$\begin{array}{c|c} z & & z + F(x) \\ x & g & x \\ 0 & & 0 \end{array}$$

La definizione: divisione in sintassi e semantica.

La definizione: divisione in sintassi e semantica.

► Sintassi: RPP

```
def f := Sw ;; (Ne \parallel Su) : RPP
```

La definizione: divisione in sintassi e semantica.

► Sintassi: RPP

```
def f := Sw ;; (Ne \parallel Su) : RPP
```

ightharpoonup Semantica: ev : RPP ightharpoonup (list \mathbb{Z} ightharpoonup list \mathbb{Z})

La definizione: divisione in sintassi e semantica.

► Sintassi: RPP

```
def f := Sw ;; (Ne \parallel Su) : RPP
```

Principali teoremi:

Principali teoremi:

► Ogni RPP è invertibile:

```
theorem inv_iff (f : RPP) (X Y : list \mathbb{Z}) : \langle f^{-1} \rangle X = Y \leftrightarrow \langle f \rangle Y = X
```

► PRF-completezza:

```
theorem completeness (F : \mathbb{N} \to \mathbb{N}) : nat.primrec F \to \exists f : RPP, encode F f
```