

Paweł Marczewski

# **Systemy wspomagania dowodzenia**

jak wytłumaczyć matematykę komputerowi

# Formalne dowody

$$P1. \phi \rightarrow \phi$$

$$P2. \phi \rightarrow (\psi \rightarrow \phi)$$

$$P3. (\phi \rightarrow (\psi \rightarrow \xi)) \rightarrow ((\phi \rightarrow \psi) \rightarrow (\phi \rightarrow \xi))$$

$$P4. (\neg\phi \rightarrow \neg\psi) \rightarrow (\psi \rightarrow \phi)$$

Zasady są bardzo proste...

# ...ale dowody mogą być długie

## Assertion

Ref	Expression
<a href="#">2p2e4</a>	$\vdash (2 + 2) = 4$

## Proof of Theorem [2p2e4](#)

Step	Hyp	Ref	Expression
1		<a href="#">df-2</a> 7230	$\dots 3 \vdash 2 = (1 + 1)$
2	<a href="#">1</a>	<a href="#">opreq2i</a> 4953	$\dots 2 \vdash (2 + 2) = (2 + (1 + 1))$
3		<a href="#">df-4</a> 7232	$\dots 3 \vdash 4 = (3 + 1)$
4		<a href="#">df-3</a> 7231	$\dots 4 \vdash 3 = (2 + 1)$
5	<a href="#">4</a>	<a href="#">opreq1i</a> 4952	$\dots 3 \vdash (3 + 1) = ((2 + 1) + 1)$
6		<a href="#">2cn</a> 7240	$\dots 4 \vdash 2 \in \mathbb{C}$
7		<a href="#">ax1cn</a> 6498	$\dots 4 \vdash 1 \in \mathbb{C}$
8	<a href="#">6</a> , <a href="#">7</a> , <a href="#">7</a>	<a href="#">addassi</a> 6553	$\dots 3 \vdash ((2 + 1) + 1) = (2 + (1 + 1))$
9	<a href="#">3</a> , <a href="#">5</a> , <a href="#">8</a>	<a href="#">3eqtri</a> 1947	$\dots 2 \vdash 4 = (2 + (1 + 1))$
10	<a href="#">2</a> , <a href="#">9</a>	<a href="#">eqtr4i</a> 1946	$1 \vdash (2 + 2) = 4$

[s\)co](#) 4944 [1c1](#) 6463 + [caddc](#) 6465 [2c2](#) 7221 [3c3](#) 7222 [4c4](#) 7223

[e4](#) 7282 [sqr2gtlt2](#) 8045 [i4](#) 8060 [sin01bndlem1](#) 8809 [cos01bndlem2](#) 8812 [pilem1](#) 10385 [pcoass](#) 16584

[1](#) 4 [ax-2](#) 5 [ax-3](#) 6 [ax-mp](#) 7 [ax-7](#) 1339 [ax-gen](#) 1340 [ax-8](#) 1341 [ax-9](#) 1342 [ax-10](#) 1343 [ax-11](#) 1344 [ax-12](#) 1345 [ax-13](#) 1346

[x-6o](#) 1359 [ax-9o](#) 1516 [ax-10o](#) 1535 [ax-16](#) 1615 [ax-11o](#) 1623 [ax-ext](#) 1900 [ax-rep](#) 3486 [ax-sep](#) 3496 [ax-nul](#) 3503 [ax-pow](#) 3539

[185](#) [df-or](#) 262 [df-an](#) 263 [df-3or](#) 887 [df-3an](#) 888 [df-ex](#) 1362 [df-sb](#) 1571 [df-eu](#) 1810 [df-mo](#) 1811 [df-clab](#) 1907 [df-cleq](#) 1912

[df-reu](#) 2163 [df-rab](#) 2164 [df-v](#) 2348 [df-sbc](#) 2509 [df-csb](#) 2596 [df-dif](#) 2652 [df-un](#) 2655 [df-in](#) 2658 [df-ss](#) 2660 [df-pss](#) 2662 [df-nul](#) 2931

[f-tp](#) 3108 [df-op](#) 3109 [df-uni](#) 3234 [df-int](#) 3271 [df-iun](#) 3313 [df-br](#) 3395 [df-opab](#) 3454 [df-tr](#) 3470 [df-eprel](#) 3641 [df-id](#) 3644 [df-po](#) 3649

[df-on](#) 3719 [df-lim](#) 3720 [df-suc](#) 3721 [df-om](#) 4008 [df-xp](#) 4058 [df-rel](#) 4059 [df-cnv](#) 4060 [df-co](#) 4061 [df-dm](#) 4062 [df-rn](#) 4063 [df-res](#) 4064

[df-fl](#) 4060 [df-fo](#) 4070 [df-flo](#) 4071 [df-fv](#) 4072 [df-onr](#) 4046 [df-onrab](#) 4047 [df-mpt](#) 5067 [df-1st](#) 5081 [df-2nd](#) 5082 [df-iota](#) 5150



# Idealne zadanie dla komputera

(demonstracja)

# Potem...

- takie proste rzeczy potrafi "auto"
- ciągle trzeba komputerowi podpowiadać
- czytelniejsze dowody trudniej pisać

```
lemma prop_2_14_1_part: "| c1 c2 MeetAt p; c isSumOf c1 c2; r isEndPoint c |
  => ~ (r incident c1 ^ r incident c2)"
apply (subgoal_tac "c1 isPartOf c ^ c2 isPartOf c")
apply (rule notI)
apply (subgoal_tac "c1 isPartOf c2 v c2 isPartOf c1")
apply (erule disjE)
  apply (drule corollary_2_9, simp)
  apply (drule MeetAt_sym, drule corollary_2_9, simp)
  apply (simp add: isEndPoint_def)
  apply (simp add: isSumOf_def add: isPartOf_def)
done

lemma prop_2_14_1: "| c1 c2 MeetAt p; c isSumOf c1 c2; isOpenCurve c |
  => (forall q. q != p -> ~ (q incident c1 ^ q incident c2))"
apply (rule allI, rule impI, rule notI)
apply (unfold isOpenCurve_def, erule exE)
apply (frule prop_2_14_1_part, assumption+)
apply (subgoal_tac "q != pa ^ pa != p ^ (q isEndPoint c1 ^ q isEndPoint c2) ^
  (p isEndPoint c1 ^ p isEndPoint c2)")
  apply (erule conjI+)
  apply (subgoal_tac "pa isEndPoint c1")
  apply (erule disjE)
  (* p incident c1 *)
  apply (drule_tac p=p and q=q and r=pa in axiom_c5, assumption+, simp)
  apply (rule_tac c=c in theorem_2_10)
  apply (subgoal_tac "pa isEndPoint c2")
  apply (drule_tac p="p" and q="q" and r="pa" in axiom_c5, assumption+, simp)
  apply (rule_tac c="c" in theorem_2_10)
  apply (simp add: isSumOf_def add: isPartOf_def)+
  (* pa incident c1 v pa incident c2 *)
  apply (simp add: isSumOf_def add: isEndPoint_def)
  (* now for all the subgoals... *)
  apply (rule conjI)
  (* q != pa *)
  apply (rule notI)
  apply (subgoal_tac "pa incident c1 ^ pa incident c2", simp, simp)
  apply (rule conjI)
  (* pa != p *)
  apply (rule notI)
  apply (subgoal_tac "p incident c1 ^ p incident c2")
  apply (simp, simp add: MeetAt_def)
  (* (q isEndPoint c1 ^ q isEndPoint c2) ^ (p isEndPoint c1 ^ p isEndPoint c2) *)
  apply (auto intro: theorem_2_10 simp add: isSumOf_def simp add: isPartOf_def simp add: MeetAt
```

# Moje wrażenia

- niezła zabawa!
- trzeba dobrze rozumieć, co chcemy napisać
- trochę jak programowanie, ale nie do końca

*Programming in Lisp is like playing with the primordial forces of the universe. It feels like lightning between your fingertips.*

- tu można pod palcami czuć Prawdę :)

# Trzeba dobrze rozumieć

*I have this sort of statement: the difference between science and art is that science is something that we understand well enough to explain it to a computer, and art is everything else.*

- Donald Knuth

- formalizując matematykę, można zrozumieć ją lepiej
- z drugiej strony: co z dowodami, które rozumie tylko komputer? (tw. o czterech kolorach)

# Ciekawy pomysł - ProofPeer

- systemów i formalizmów jest wiele
- jak ułatwić innym korzystanie z naszej pracy?
- pomysł: wspólna platforma, "GitHub dla matematyków"



# Inne zastosowanie: dowodzenie poprawności programów

- statyczne typy (`int f(int a, char b)`)  
usuwiają całą klasę błędów
- dowodzenie pozwala to uogólnić
- jest nawet formalnie zweryfikowany  
kompilator C
- proof-carrying code: alternatywa dla  
podpisywania kodu

**Dziękuję za uwagę**

pytania?