

MIRAR - międzynarodowa informacyjna ^{1973r. 14.11.9-21 =} automatorska ^{zobacz plan 18.11.1973} redakcja ^{zobacz plan 18.11.1973} (quido z nr W. Niedzi)

Jest to jeden z języków automatorskiej redakcji (JAR).

Zastosowanie:

1. Język do redagowania ^(niez EMC) międzynarodowych artykułów wraz ze wskazaniem autorów oraz do wygenerowania przez EMC artykułów redagowanych w języku etnicznym.
2. Ułatwienie przez autorowi publikacji poprzez zwizualizowany zapis.
3. Umożliwienie sobie artykule w postaci czytelnego i zrozumiałego. (analogia do schematu blokowego, automatyzacja).
4. Ułatwienie budowania systemu automatorskiej informacji (artykuły w języku Mizer są reprezentowane w ~~web~~ maszynowych jednostkach informacji).
5. Jest możliwa: wyłączenie informacji z publikacji i sprawdzenie tego artykułu, na które autor się powołuje i wyłączenie powtarzania danych z powtarzaniem. (nie podanie banku informacji stąd nie są z publikacji usuwane w języku Mizer).
6. Propagowanie uchwycenie - ~~skorzysta~~ pisaniu dowodów i sprawdzenie go w EMC. (automatorskie dowodzenie).

Obecne zadania:

1. Zrehabilitowanie MIRARA
2. Uruchomienie publikacji w Mizer
3. Pisanie artykułów w języku Mizer
4. Przeprowadzenie tego języka, uruchomienie banku informacji z artykułów w języku Mizer.
5. Wprowadzenie propagandowego uchwycenie na podstanie języka Mizer.

bez checks

Elementy języka MIZAR

L

1. Struktura blokowa — nie do celu lokalizacji
zmiennych w bloku, ze względu na częste powta-
żenie się tych samych oznaczeń o różnym
znaczeniu w różnych twierdzeniach itp.

$::=$ (odpowiedź)

$\langle \text{zdanie stojące bez etykiety} \rangle ::= \langle \text{begin} \rangle \langle \text{treść} \rangle$

$\langle \text{treść} \rangle ::= \langle \text{zdanie} \rangle \langle \text{end} \rangle$

lub

$\langle \text{treść} \rangle ::= \langle \text{zdanie} \rangle \langle \text{zakończeni części zdania stojącego} \rangle$
 $\langle \text{zdanie} \rangle ::= \text{dwa litery} \rightarrow \text{zmienne, etykiety; wiele liter} \rightarrow \text{standardowe, kolekcje.}$

2. Jurtich — jest zastępowany przez etykiety. dla antylisty.

3. Etykiety — potrzebne do odwołania się do wcześniejszych partii programu. W antylistach autor zawsze odwołuje się do wcześniejszych ter. lub wroców (np. zgodnie ze wzorem 1.2 mamy.....)

W razie transkrypcji takim numerowi 1.2 przyporządkuje się etykiety. Etykiety mogą być indeksowane

$\langle \text{etykieta} \rangle ::= \langle \text{nazwa} \rangle :$

$\langle \text{nazwa} \rangle ::= \langle \text{dwa litery} \rangle [\langle \text{numer etykiety} \rangle] \langle \text{parametry bloku} \rangle$

$\langle \text{numer etykiety} \rangle ::= \begin{cases} \text{linby} \rightarrow \text{parametry aktualne} \\ \text{zmienna prosta} \rightarrow \text{parametry formułowe} \end{cases}$

$\langle \text{parametry bloku} \rangle ::= \begin{cases} \text{linby} \rightarrow \text{parametry aktualne} \\ \text{zmienne proste i indeksowe} \rightarrow \text{parametry formułowe} \end{cases}$

np: $A[2](x, A R(i))$ — delekcja.

$A[x](2, 8, 1)$ — wywołanie

Axiomy:

$$1) (p \Rightarrow q) \Rightarrow ((q \Rightarrow r) \Rightarrow (p \Rightarrow r)) \quad \text{sylogizm hipotetyczny}$$

$$2) p \Rightarrow (\neg p \Rightarrow q) \quad \text{mowa Dumse scota}$$

$$3) (\neg p \Rightarrow p) \Rightarrow p \quad \text{Chensura}$$

4 modus ponens
ponendoponens

$$\begin{array}{r} \alpha \Rightarrow \beta \\ \alpha \\ \hline \beta \end{array}$$

dowód w sensie Tarskiego:

zakładając $p \Rightarrow p$

$$A1 (q: \neg p \Rightarrow q)$$

$$T1 \underbrace{(p \Rightarrow (\neg p \Rightarrow q))}_{A2} \Rightarrow (((\neg p \Rightarrow q) \Rightarrow r) \Rightarrow (p \Rightarrow r))$$

$$T2 ((\neg p \Rightarrow q) \Rightarrow r) \Rightarrow (p \Rightarrow r) \quad (q: p; r: p)$$

$$(((\neg p \Rightarrow p) \Rightarrow p) \Rightarrow (p \Rightarrow p))$$

A3

$$\underline{p \Rightarrow p}$$

Dowod w sensie Tarskiego

begin
A1: $(p \Rightarrow q) \Rightarrow ((q \Rightarrow r) \Rightarrow (p \Rightarrow r))$ by A1s;

T1: $(p \Rightarrow (\neg p \Rightarrow q)) \Rightarrow (((\neg p \Rightarrow q) \Rightarrow r) \Rightarrow (p \Rightarrow r))$ by A1;

A2: $p \Rightarrow (\neg p \Rightarrow q)$ by A1s;

T2: $((\neg p \Rightarrow q) \Rightarrow r) \Rightarrow (p \Rightarrow r)$ by T1, A2;

T3: $((\neg p \Rightarrow p) \Rightarrow p) \Rightarrow (p \Rightarrow p)$ by T2;

A3: $(\neg p \Rightarrow p) \Rightarrow p$ by A1s

T4: $p \Rightarrow p$ by A3, T3 end

nowy dowód:

~~$(p \Rightarrow (q \Rightarrow r)) \Rightarrow ((p \Rightarrow q) \Rightarrow (p \Rightarrow r))$~~ $v: q$

~~$(p \Rightarrow (q \Rightarrow q)) \Rightarrow ((p \Rightarrow q) \Rightarrow (p \Rightarrow q))$~~

$q: p$ $p \wedge (q \Rightarrow r)$

$(p \Rightarrow p) \Rightarrow ((p \Rightarrow r) \Rightarrow (p \Rightarrow r))$

$((q \Rightarrow r) \Rightarrow (q \Rightarrow r)) \Rightarrow (((q \Rightarrow r) \Rightarrow r) \Rightarrow (q \Rightarrow r) \Rightarrow r)$

$q: (q \Rightarrow r)$

$(p \Rightarrow (q \Rightarrow r)) \Rightarrow (((q \Rightarrow r) \Rightarrow r) \Rightarrow (p \Rightarrow r))$

A: $(p: p \Rightarrow (q \Rightarrow r), r: ((q \Rightarrow r) \Rightarrow (p \Rightarrow r)))$
 $Q: s$

~~$(p \Rightarrow (q \Rightarrow r)) \Rightarrow s \Rightarrow ((s \Rightarrow (q \Rightarrow r)) \Rightarrow (p \Rightarrow (q \Rightarrow r)))$~~
 $p \Rightarrow (q \Rightarrow r)$

$((p \Rightarrow (q \Rightarrow r)) \Rightarrow s) \Rightarrow p \Rightarrow q$

$\Rightarrow ((s \Rightarrow ((q \Rightarrow r) \Rightarrow (p \Rightarrow r))) \Rightarrow ((p \Rightarrow (q \Rightarrow r)) \Rightarrow ((q \Rightarrow r) \Rightarrow (p \Rightarrow r))))$

$(p \Rightarrow (q \Rightarrow r)) \Rightarrow (q \Rightarrow (p \Rightarrow r))$ $\frac{r}{s}$

$((p \Rightarrow (q \Rightarrow r)) \Rightarrow s) \Rightarrow$

~~$((s \Rightarrow (q \Rightarrow (p \Rightarrow r))) \Rightarrow ((p \Rightarrow (q \Rightarrow r)) \Rightarrow (q \Rightarrow (p \Rightarrow r))))$~~

~~$s / ((q \Rightarrow r) \Rightarrow s) \Rightarrow (r \Rightarrow s)$~~

~~$(q \Rightarrow r) \Rightarrow s \Rightarrow (p \Rightarrow s) \Rightarrow (q \Rightarrow (r \Rightarrow r))$~~
 $\begin{matrix} 1 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & & & & 1 \\ & & & & & 1 & 0 & 0 \end{matrix}$