Wielowarstwowy regułowy model fleksji języka polskiego

Wojciech Jaworski, Szymon Rutkowski

Instytut Informatyki Uniwersytetu Warszawskiego

Instytut Podstaw Informatyki Polskiej Akademii Nauk

15 października 2018

Model

- Model reprezentuje zasady morfologiczne języka polskiego jako zestaw operacji wykonywanych na obserwowanej formie słowa prowadzących do przekształcenia jej w lemat i zestaw cech morfoskładniowych.
- Celem jest stworzenie reprezentacji polskiej fleksji, która
 - jest zwarta i zrozumiała dla człowieka,
 - odzwierciedla strukturę języka,
 - jest precyzyjna w sposób umożliwiający jej bezpośrednią implementację w postaci odgadywacza (ang. guesser) oraz generatora form.
- Model został opracowany na podstawie Słownika Gramatycznego Języka Polskiego w wersji z 30.07.2017.



Zakres analizy

- Tworząc model skupiliśmy się na produktywnej części polskiej fleksji, by uchwycić odmianę słów nowych, nieznanych, nie należących do słownika.
- Model nie obejmuje nieregularnych czasowników oraz niewielkiej liczby słów należących do innych części mowy o nieregularnej odmianie.
 - Wynika to stąd, że znany zamknięty zbiór słów można zawrzeć w słowniczku załączonym do modelu.
- Model nie analizuje również form które nie mają widocznych cech fleksyjnych takich jak
 - znaki interpunkcyjne,
 - liczby, daty, itp. zapisane cyframi,
 - skróty.
- Model obejmuje
 - odmianę akronimów,
 - odmianę słów o niepolskiej ortografii,
 - niektóre formy gwarowe.



Niejednoznaczność

- Zadania lematyzacji i anotacji morfosyntaktycznej nie da się wykonać w sposób jednoznaczny jedynie na podstawie obserwacji pojedynczej, wyrwanej z kontekstu formy.
- Guesser określa z pomocą swoich reguł jedynie zbiór możliwych interpretacji.
- Mogą stanowić one dane wejściowe dla taggera przeprowadzającego dezambiguację morfosyntaktyczną na podstawie modeli statystycznych.

Warstwy

- Warstwa ortograficzno-fonetyczna abstrahuje od polskiej ortografii przez przekonwertowanie formy segmentu do wewnętrznej reprezentacji, odzwierciedlającej prawidłowości morfonologiczne języka.
- Warstwa analityczna generuje lemat oraz określa występujące afiksy.
- Warstwa interpretacji nadaje segmentowi interpretację morfosyntaktyczną na podstawie wykrytych afiksów.
- Warstwa korygująca wygenerowane formy i lematy zawierające wygłos.

Warstwa ortograficzno-fonetyczna

- Zadania warstwy ortograficzno-fonetycznej to:
 - wprowadzenie zasady jeden znak jeden dźwięk,
 - wprowadzenie operatora palatalizacji,
 - ujednolicenie ortografii, przykładowo:
 - w słowie "Franz" piszemy przez "z" na końcu, czytamy "c" i odmieniamy tak, jak słowa kończące się na "c"
 - w słowie "ZOZ" piszemy przez "z" na końcu, czytamy "z" i odmieniamy tak, jak słowa kończące się na "z"
 - w słowie "NFZ" piszemy przez "z" na końcu, czytamy "zet" i odmieniamy tak, jak słowa kończące się na "t"
- Konwersja jest odwracalna, ale nie jest jednoznaczna.
- Celem przeprowadzenia tej konwersji jest uproszczenie kolejnych reguł, które mogą korzystać z uogólnień dokonanych już przez tę warstwę.

- W polskim zapisie ortograficznym formy zawierające ten sam rdzeń często różnią się.
- Widać to na przykład w ciągu wyrazów: pani, pań, panie.
- Za pomocą reguł

	prawy kontekst
$n' \leftarrow ni$	a ą e ę o ó u
$n^\prime \leftarrow n$	i <i>sylabotwórcze</i>
$n' \leftarrow \acute{n}$	a ą e ę o ó u i sylabotwórcze spółgłoska lub wygłos

można je przekształcić do postaci: pan'i, pan', pan'e, gdzie dobrze widoczny jest wspólny rdzeń (pan').

- Domyślna reguła przepisuje znak wejściowy bez zmian; uruchamia się ona, kiedy żadna z innych reguł nie znajduje zastosowania.
- Stosowalność reguł wymaga
 - dopasowania ciągu znaków podlegającego przekształceniu,
 - dopasowania prawego kontekstu (ciągu znaków następującego bezpośrednio po ciągu przekształcanym).

Wybrane reguly ortograficzno-fonetyczne

reguła	reguła	reguła	prawy kontekst
$b' \leftarrow bi$	$p' \leftarrow pi$	$m' \leftarrow mi$	a ą e ę o ó u
$b^\prime \leftarrow b$	$p' \leftarrow p$	$m' \leftarrow m$	i <i>sylabotwórcze</i>
$v' \leftarrow wi$	$f' \leftarrow fi$		a ą e ę o ó u
$v' \leftarrow w$	$f' \leftarrow f$		i <i>sylabotwórcze</i>
$V \leftarrow W$		$x \leftarrow ch$	litera inna niż i
$d' \leftarrow dzi$	t' ← ci	$n' \leftarrow ni$	aąeęoóu
$d' \leftarrow dz \\$	$t' \leftarrow c$	$n^\prime \leftarrow n$	i sylabotwórcze
$d' \leftarrow d\acute{z}$	t′ ← ć	$n' \leftarrow \acute{n}$	spółgłoska lub wygłos
$z' \leftarrow zi$	s' ← si		a ą e ę o ó u
$z' \leftarrow z$	$s' \leftarrow s$		i <i>sylabotwórcze</i>
$z' \leftarrow \acute{z}$	$s' \leftarrow \acute{s}$		spółgłoska lub wygłos
- ǯ ← dż	$\check{c} \leftarrow cz$	3 ← dz	litera inna niż i
$\check{z}\leftarrow\dot{z}$	$\check{s} \leftarrow sz$	$\check{r} \leftarrow rz$	litera inna niż i
$g' \leftarrow gi$	$k' \leftarrow ki$		a ą e ę o ó u
$g' \leftarrow g$	$k' \leftarrow k$		i <i>sylabotwórcze</i>

Podział głosek

- Głoski dzielimy na funkcjonalnie miękkie i funkcjonalnie twarde.
- Funkcjonalnie twarde to takie, które można zmiękczyć, należą do nich:

 Funkcjonalnie miękkie to takie, których zmiękczyć się nie da, należą do nich:

$$b', t', d', f', m', n', p', s', v', z', l, c, \check{c}, \jmath, \check{\jmath}, \check{r}, \check{s}, \check{z}$$

- Dalszą analizę będziemy wykonywać osobno dla słów mających funkcjonalnie twardą ostatnią głoskę rdzenia (np. pan, gwiazda) i tych, które mają ją funkcjonalnie miękką (np. pani, kość).
- Mają one bowiem różne paradygmaty odmiany ze względu na możliwość wystąpienia sufiksów zmiękczających.



Sufiksy i alternacje

W poniższej tabeli znajdują się wybrane formy rzeczowników *gwiazda*, *sąsiad*, *szpieg* i *waga* oraz przymiotników *rudy* i *nagi* uporządkowane według końcówek.

-a -om	gwiazda gwiazdom	sąsiada sąsiadom	ruda	szpiega szpiegom	waga wagom	naga
-ą	gwiazdą		rudą		wagą	nagą
-е			rude			nagie
-em		sąsiadem		szpiegiem		
-у	gwiazdy	sąsiady	rudy	szpiegi	wagi	nagi
-i		sąsi <mark>edz</mark> i	ru <mark>dz</mark> i	szpiedzy		nadzy
-ie	gwi <mark>eźdz</mark> ie	sąsi <mark>edz</mark> ie			wa <mark>dz</mark> e	
=	gwiazd	sąsiad		szpieg	wag	

Na czerwono zaznaczone są alternacje rdzenia i zmiany końcówki.



Sufiksy i alternacje

Zastosowanie reguł warstwy ortograficzno-fonetycznej upraszcza alternacje.

-a	gv'azda	sąs'ada	ruda	szp'ega	waga	naga
-om	gv'azdom	sąs′adom		szp'egom	wagom	
-ą	gv′azdą		rudą		wagą	nagą
-е			rude			nag'e
-em		sąs′adem		szp'eg'em		
-у	gv′azdy	sąs′ady	rudy	szp′eg′i	wag'i	nag <mark>′i</mark>
-′i		sąs′ <mark>e</mark> d′i	rud'i	szp'eʒy		naʒy
-'e	gv' <mark>ez'</mark> d'e	sąs′ <mark>e</mark> d′e			wa <mark>z</mark> e	
- ε	gv'azd	sąs'ad		szp'eg	wag	

Rodzaje sufiksów

- Ze względu na występujące alternacje końcówki możemy podzielić na
 - neutralne: -a, -ami, -ach, -om, -o, -u
 - zmiękczające głoski g i k: -e, -ego, -ej, -em, -emu
 - -y występujące czasami jako -i: -y, -ych, -ym, -ymi
 - ▶ zmiękczające -'i
 - zmiękczające -'e
 - wygłos -ε
- W przypadku głoski g występują dwa rodzaje zmiękczenia: zamiana na g' oraz zamiana na z.
- Z uwagi na to, że w formie adj:pl:nom:m1:pos w przypadku głoski g następuje zamiana na 3y, a w przypadku innych głosek mamy tu typową palatalizację, uznajemy 3y za efekt działania zmiękczającego -'i.
- Analogicznie postępujemy w przypadku paradygmatów rzeczownikowych zmiękczającego -'i oraz zmiękczającego -'e.



Grupy alternacyjne

Dla każdej końcówki możemy wypisać występujące przy nich alternacje:

	α y	lphae	lpha	lphai	lphaie	
d	$dy \rightarrow d$	de o d	$d \to d$	$ed'i \rightarrow ad$	ed'e o ad	d o d
					$ez'd'e \rightarrow azd$	
g	g'i o g	$g'e\tog$	g o g	3y o g	${\sf 3e} o {\sf g}$	g o g

- W nagłówku tabeli umieszczone są nazwy grup alternacji.
- Nazwy składają się z
 - lacktriangle symbolu lpha oznaczającego głoskę funkcjonalnie twardą oraz
 - jednej lub dwu liter oznaczających sufiks.
- Zaznaczone w nazwie litery sufiksu są włączone do alternacji.

Tabela alternacji dla głosek funkcjonalnie twardych

	α y	lphae	α	lphai	lphaie	lpha arepsilon
Х	$xy \rightarrow x$	xe o x	$X \to X$	$s'i \rightarrow x$	$\check{s}e\tox$	x o x
						$ex \to x$
d	$dy \rightarrow d$	de o d	$d \to d$	$d'i \to d$	d'e o d	d o d
				$ed'i \rightarrow ad$	$z'd'e \to zd$	ed o d
					ed'e o ad	$od \to od$
					ed'e o od	ad o ed
					$ez'd'e \rightarrow azd$	
f	$fy \rightarrow f$	$fe \rightarrow f$	$f \rightarrow f$	$f'i \rightarrow f$	$f'e \rightarrow f$	$f \to f$
h	$hy \rightarrow h$	he o h	$h \to h$	$z'i \to h$	$\check{s}e o h$	h o h
					$\check{z}e o h$	
m	$my \rightarrow m$	$me \to m$	$m\tom$	$m'i \to m$	$m'e \to m$	$m\tom$
				$s'm'i \to sm$	$s'm'e \rightarrow sm$	$em \to m$
r	$ry \rightarrow r$	$\text{re} \rightarrow \text{r}$	$\textbf{r} \rightarrow \textbf{r}$	$\check{r}y \to r$	$\check{r}e o r$	$r\tor$
					$e\check{r}e o ar$	$\text{er} \rightarrow \text{r}$
					etře $ ightarrow$ atr	$'$ er \rightarrow r
					$ m \check{r}e ightarrow rr$	$or \to or$
						\star cer \rightarrow kr
						$obr \to obr$
						$ostr \to ostr$
k	$k'i \rightarrow k$	$k'e \to k$	$k \to k$	$cy \to k$	$ce \to k$	$k \rightarrow k$
						ek o k
						ąk $ ightarrow$ ęk
					4 D > 4 🗗 > 4	를 사 를 사 기를 나

Reguly analityczne

- Możemy teraz zdefiniować reguły opisujące zmiany następujące podczas dodawania sufiksu do rdzenia.
- Każda reguła składa się z opisu modyfikacji wykonywanych na przetwarzanej formie oraz zbioru definiowanych atrybutów.
- Reguly te są parametryzowane przez grupy alternacyjne.
- Przykładowa reguła ucinająca końcówkę "ego" u przymiotników:
 - $-\alpha e$ go flex:=ego palat:=n cat:=adj
- Po zastąpieniu α e przez kolejne alternacje należące do tej grupy otrzymujemy reguły
 - $\begin{array}{ll} \text{dego} \rightarrow \text{d} & \text{flex:=ego palat:=n con:=d cat:=adj} \\ \text{g'ego} \rightarrow \text{g} & \text{flex:=ego palat:=n con:=g cat:=adj} \\ \end{array}$
 - zamieniające rudego na rud oraz nag'ego na nag.
- Wartość atrybutu con jest dodawana podczas rozwijania reguły na podstawie wybranej alternacji.



Reguly ucinalace sufiks formy i dodające sufiks lematu rzeczownika z głoską funkcjonalnie twardą

```
flex := y, \downarrow, noun
                                  flex := e, \downarrow, noun
                            flex := em, \downarrow, noun
                                  flex := a, \downarrow, noun
                                  flex := ach, \downarrow, noun
  -lpha am^{\prime}i
                                  flex := ami, \downarrow, noun
  -lpha a
                                   flex := a, \downarrow, noun
   -lpha ę
                                  flex := e, \downarrow, noun
                                  flex := 0, \downarrow, noun
   -lpha om
                                   flex := om, \downarrow, noun
   -lpha ov^{\prime}i
                                  flex := owi, \downarrow, noun
   -lpha ov^{\prime}e
                                   flex := owie, \downarrow, noun
   -lpha óv
                                  flex := \acute{o}w, \downarrow, noun
                                   flex := u, \downarrow, noun
                                  flex := um, \downarrow, noun
\begin{array}{ll} -\alpha \mathrm{i} & \mathrm{flex} := \mathrm{i}, \downarrow, \mathrm{noun} \\ -\alpha \mathrm{ie} & \mathrm{flex} := \mathrm{ie}, \downarrow, \mathrm{noun} \\ -\alpha \varepsilon & \mathrm{flex} := \varepsilon, \downarrow, \mathrm{noun} \\ \star -\alpha \varepsilon \; \mathrm{m'i} & \mathrm{flex} := \mathrm{ami}, \downarrow, \mathrm{noun} \end{array}
```

```
lemma := y
 +\alphay
 +\alpha e
               lemma := e
 +\alpha a
               lemma := a
 +lpha 0
               lemma := o
+lpha ov^{\prime}e
               lemma := owie
+lpha um
               lemma := um
 \star + lpha us
               lemma := us
 +\alphai
               lemma := i
               lemma := \varepsilon
 +\alpha\varepsilon
```

Reguły dla końcówek ych, ym, ymi, ego, ej, emu zostały pominiete. Symbol + oznacza, że reguła przykleja sufiks.

Rozpakowywanie reguł Rozpatrzmy alternacje

	α y	lphae	α	$oldsymbol{lpha}$ i	lphaie	lpha arepsilon
d	$dy \rightarrow d$	de o d	$d \to d$	$ed'i \rightarrow ad$	ed'e o ad	d o d
					$ez'd'e \rightarrow azd$	
g	$g'i \rightarrow g$	$g'e \rightarrow g$	$g \rightarrow g$	$3y \rightarrow g$	m 3e ightarrow g	$g \rightarrow g$

oraz reguły analityczne

$$\begin{bmatrix} -\alpha \text{ a} & \text{flex} := \text{a}, \downarrow, \text{noun} \\ -\alpha \text{e m} & \text{flex} := \text{em}, \downarrow, \text{noun} \\ -\alpha \text{ie} & \text{flex} := \text{ie}, \downarrow, \text{noun} \end{bmatrix} \otimes \begin{bmatrix} +\alpha \text{ a} & \text{lemma} := \text{a} \\ +\alpha \varepsilon & \text{lemma} := \varepsilon \end{bmatrix}$$

Po rozwinięciu alternacji otrzymamy reguły:

$$\begin{bmatrix} da \rightarrow d & flex := a, \downarrow, con := d, noun \\ ga \rightarrow g & flex := a, \downarrow, con := g, noun \\ dem \rightarrow d & flex := em, \downarrow, con := d, noun \\ g'em \rightarrow g & flex := em, \downarrow, con := g, noun \\ ed'e \rightarrow ad & flex := ie, \downarrow, con := d, noun \\ ez'd'e \rightarrow azd & flex := ie, \downarrow, con := d, noun \\ 3e \rightarrow g & flex := ie, \downarrow, con := g, noun \\ \end{bmatrix} \otimes \begin{bmatrix} d \rightarrow da & lemma := a \\ g \rightarrow ga & lemma := a \\ d \rightarrow d & lemma := a \\ d \rightarrow d & lemma := a \\ g \rightarrow g & lemma := \varepsilon \\ \end{bmatrix}$$

Rozpakowywanie reguł cd.

```
 \begin{bmatrix} da \rightarrow d & flex := a, \downarrow, con := d, noun \\ ga \rightarrow g & flex := a, \downarrow, con := g, noun \\ dem \rightarrow d & flex := em, \downarrow, con := d, noun \\ g'em \rightarrow g & flex := em, \downarrow, con := g, noun \\ ed'e \rightarrow ad & flex := ie, \downarrow, con := d, noun \\ ez'd'e \rightarrow azd & flex := ie, \downarrow, con := d, noun \\ g \rightarrow ga & lemma := a \\ d \rightarrow d & lemma := a \\ d \rightarrow d & lemma := \varepsilon \\ g \rightarrow g & lemma := \varepsilon \end{bmatrix}
```

Teraz łączymy reguły z pierwszej kolumny z tymi z kolumny drugiej:

```
da \rightarrow da
                         flex := a, \downarrow, con := d, lemma := a, noun
                         flex := a, \downarrow, con := g, lemma := a, noun
ga \rightarrow ga
dem \rightarrow da
                         flex := em, \downarrow, con := d, lemma := a, noun
g'em \rightarrow ga
                         flex := em, \downarrow, con := q, lemma := a, noun
ed'e \rightarrow ada
                         flex := ie, \downarrow, con := d, lemma := a, noun
ez'd'e \rightarrow azda
                         flex := ie, \downarrow, con := d, lemma := a, noun
                         flex := ie, \downarrow, con := g, lemma := a, noun
3e \rightarrow ga
da \rightarrow d
                         flex := a, \downarrow, con := d, lemma := \varepsilon, noun
                         flex := a, \downarrow, con := g, lemma := \varepsilon, noun
qa \rightarrow q
dem \rightarrow d
                         flex := em, \downarrow, con := d, lemma := \varepsilon, noun
                         flex := em, \downarrow, con := g, lemma := \varepsilon, noun
g'em \rightarrow g
ed'e \rightarrow ad
                         flex := ie, \downarrow, con := d, lemma := \varepsilon, noun
ez'd'e \rightarrow azd
                         flex := ie, \downarrow, con := d, lemma := \varepsilon, noun
                         flex := ie, \downarrow, con := g, lemma := \varepsilon, noun
3e \rightarrow a
```

Rozpakowywanie reguł cd.

```
flex := a, \downarrow, con := d, lemma := a, noun
da \rightarrow da
                         flex := a, \downarrow, con := g, lemma := a, noun
ga \rightarrow ga
                         flex := em, \downarrow, con := d, lemma := a, noun
dem \rightarrow da
g'em \rightarrow ga
                         flex := em, \downarrow, con := g, lemma := a, noun
ed'e \rightarrow ada
                         flex := ie, \downarrow, con := d, lemma := a, noun
ez'd'e \rightarrow azda
                         flex := ie, \downarrow, con := d, lemma := a, noun
3e \rightarrow ga
                         flex := ie, \downarrow, con := g, lemma := a, noun
da \rightarrow d
                         flex := a, \downarrow, con := d, lemma := \varepsilon, noun
qa \rightarrow q
                         flex := a, \downarrow, con := g, lemma := \varepsilon, noun
dem \rightarrow d
                         flex := em, \downarrow, con := d, lemma := \varepsilon, noun
g'em \rightarrow g
                         flex := em, \downarrow, con := g, lemma := \varepsilon, noun
ed'e \rightarrow ad
                         flex := ie, \downarrow, con := d, lemma := \varepsilon, noun
ez'd'e \rightarrow azd
                         flex := ie, \downarrow, con := d, lemma := \varepsilon, noun
                         flex := ie, \downarrow, con := g, lemma := \varepsilon, noun
3e \rightarrow q
```

Rozpakowane reguły możemy użyć do lematyzacji form:

```
gv'azda \rightarrow gv'azda

gv'azda \rightarrow gv'azd

szp'eg'em \rightarrow szp'ega

szp'eg'em \rightarrow szp'eg

gv'ez'd'e \rightarrow gv'azda

gv'ez'd'e \rightarrow gv'azd

waze \rightarrow waga

waze \rightarrow wag
```

```
flex := a, \downarrow, con := d, lemma := a, noun flex := a, \downarrow, con := d, lemma := \varepsilon, noun flex := em, \downarrow, con := g, lemma := a, noun flex := em, \downarrow, con := g, lemma := \varepsilon, noun flex := ie, \downarrow, con := d, lemma := a, noun flex := ie, \downarrow, con := d, lemma := \varepsilon, noun flex := ie, \downarrow, con := g, lemma := a, noun flex := ie, \downarrow, con := g, lemma := a, noun flex := ie, \downarrow, con := g, lemma := \varepsilon, noun
```

Warstwa interpretacji

- Warstwa interpretacji zawiera reguły przypisujące interpretację morfosyntaktyczną na podstawie wartości atrybutów.
- Warstwa ta dokonuje selekcji kandydatów powstałych w wyniku działania warstwy analitycznej (wprowadzając jednocześnie kolejną niejednoznaczność).

```
\begin{array}{lll} \text{flex} := \texttt{a}, \downarrow, \text{lemma} := \texttt{a}, \text{noun} & \rightarrow & \text{subst:sg:nom:m1.m2.f} \\ \text{flex} := \texttt{a}, \downarrow, \text{lemma} := \texttt{a}, \text{noun} & \rightarrow & \text{subst:sg:nom:m1.m2.f} \\ \text{flex} := \texttt{a}, \downarrow, \text{lemma} := \varepsilon, \text{noun} & \rightarrow & \text{subst:sg:gen.acc:m1.m2} \\ \text{flex} := \texttt{a}, \downarrow, \text{lemma} := \varepsilon, \text{noun} & \rightarrow & \text{subst:sg:gen:m3} \\ \text{flex} := \texttt{em}, \downarrow, \text{lemma} := \varepsilon, \text{noun} & \rightarrow & \text{subst:sg:inst:m1.m2.m3} \\ \end{array}
```

- Dla rzeczowników jest to najmniej ustrukturalizowana warstwa.
- W przypadku czasowników, przymiotników i przysłówków to odwzorowanie jest dość jednoznaczne.
- Reguły interpretacji zostały wytworzone półautomatycznie na podstawie SGJP.



Działanie warstwy interpretacji Reguły interpretacji

```
\begin{array}{llll} \text{flex} := \texttt{a}, \downarrow, \text{lemma} := \texttt{a}, \text{noun} & \rightarrow & \text{subst:sg:nom:m1.m2.f} \\ \text{flex} := \texttt{a}, \downarrow, \text{lemma} := \texttt{a}, \text{noun} & \rightarrow & \text{subst:sg:nom:m1.m2.f} \\ \text{flex} := \texttt{a}, \downarrow, \text{lemma} := \varepsilon, \text{noun} & \rightarrow & \text{subst:sg:nom:m1.m2.m2} \\ \text{flex} := \texttt{a}, \downarrow, \text{lemma} := \varepsilon, \text{noun} & \rightarrow & \text{subst:sg:gen:acc:m1.m2} \\ \text{flex} := \texttt{em}, \downarrow, \text{lemma} := \varepsilon, \text{noun} & \rightarrow & \text{subst:sg:inst:m1.m2.m3} \\ \end{array}
```

przypiszą formom

```
\begin{array}{ll} \operatorname{gv'azda} \to \operatorname{gv'azda} & \operatorname{flex} := \operatorname{a}, \downarrow, \operatorname{con} := \operatorname{d}, \operatorname{lemma} := \operatorname{a}, \operatorname{noun} \\ \operatorname{gv'azda} \to \operatorname{gv'azd} & \operatorname{flex} := \operatorname{a}, \downarrow, \operatorname{con} := \operatorname{d}, \operatorname{lemma} := \operatorname{e}, \operatorname{noun} \\ \operatorname{szp'eg'em} \to \operatorname{szp'ega} & \operatorname{flex} := \operatorname{em}, \downarrow, \operatorname{con} := \operatorname{g}, \operatorname{lemma} := \operatorname{a}, \operatorname{noun} \\ \operatorname{szp'eg'em} \to \operatorname{szp'eg} & \operatorname{flex} := \operatorname{em}, \downarrow, \operatorname{con} := \operatorname{g}, \operatorname{lemma} := \operatorname{e}, \operatorname{noun} \\ \operatorname{flex} := \operatorname{em}, \downarrow, \operatorname{con} := \operatorname{g}, \operatorname{lemma} := \operatorname{em}, \operatorname{em} \\ \operatorname{supp} := \operatorname{em}, \operatorname{em} := \operatorname{em}, \operatorname{em}, \operatorname{em} := \operatorname{em}, \operatorname{em}, \operatorname{em} := \operatorname{em}, \operatorname{em}, \operatorname{em} := \operatorname{em}, \operatorname{em}
```

następujące interpretacje morfosyntaktyczne:

```
\begin{array}{lll} \text{gv'azda} \rightarrow \text{gv'azda} & \text{subst:sg:nom:m1.m2.f} \\ \text{gv'azda} \rightarrow \text{gv'azda} & \text{subst:pl:nom.acc.voc:n:pt} \\ \text{gv'azda} \rightarrow \text{gv'azd} & \text{subst:sg:gen.acc:m1.m2} \\ \text{gv'azda} \rightarrow \text{gv'azd} & \text{subst:sg:gen.m3} \\ \text{szp'eg'em} \rightarrow \text{szp'eg} & \text{subst:sg:inst:m1.m2.f} \\ \end{array}
```

Quasi-paradygmaty odmiany

- Reguły przypisujące interpretacje można pogrupować ze względu na wartość atrybutu lemma i rodzaj rzeczownika generowany przez regułę.
- Uzyskujemy w ten sposób "quasi-paradygmaty" odmiany rzeczowników.
- Należy jednak pamiętać, że dany lemat nie jest do takich "paradygmatów" sztywno przypisany:
 - nie musi on mieć form pochodzących tylko z jednego paradygmatu i
 - nie musi mieć wszystkich form występujących w danym paradygmacie.

Rzeczowniki z wygłosem w lemacie

cat=noun lemr	na= $arepsilon$ gender:=		cat=noun lemma=a	gender:=m2
sg:nom.acc		$\varepsilon \uparrow$	sg:nom	ε
sg:gen.dat.lc	c.voc pl:gen	y ↑	sg:gen.acc	а
sg:inst		aุ↑	sg:dat	owi ∗u
pl:nom.acc.v	OC	y↑ e↑	sg:inst	em
pl:dat		om↑	sg:loc.voc	$u\uparrow u\downarrow \rightarrow ie\downarrow \leftarrow$
pl:inst		ami↑	pl:nom.acc.voc	y↓ e↑ ∗e
pl:loc		ach↑	pl:gen	ów y↑
cat=noun lemr	$ma = \varepsilon gender :=$	-m1	pl:dat	om
sg:nom	ε		pl:inst	ami
sg:gen	⋆y		pl:loc	ach
sg:gen.acc	a		cat=noun lemma=	gender:=m3
sg:dat	owi ∗u		sg:nom.acc	ε
sg:dat.loc	sg:dat.loc +y		sg:gen	u a
sg:acc	⋆y		sg:dat	∗u↓ owi
sg:inst	em ∗ą		sg:inst	em
sg:loc	∗u ∗ie		sg:loc	∗ie
sg:loc.voc	u↑ u↓→ ie↓∙		sg:loc.voc	$u\!\!\uparrowu\!\!\downarrow\toie\!\!\downarrow\leftarrow$
sg:voc	cze↑ ∗y ∗ie		sg:voc	∗ie
pl:nom.voc	y↑ i↓ e↑ owie	e ∗ie	pl:nom.acc.voc	y↓ e↑ ∗e ∗a
pl:gen.acc	ów y↑		pl:gen	ów y↑
pl:dat	om		pl:dat	om
pl:inst	ami		pl:inst	ami
pl:loc	ach		pl:loc	ach
depr	v.l.e↑		4 🗆 1	4 A A A A A A A A

Rzeczowniki z kończące się na "a" w lemacie

cat=noun lemma=a gender:=f

sg:nom а sg:gen **ν** ⋆ε sg:gen.dat.loc ej sg:dat.loc y↑ ie↓ sg:acc ę ą sg:inst ą u↑ o a sg:voc pl:nom.acc.voc y↓ e pl:gen ε **y**↑ pl:gen.loc ych pl:dat ym om pl:inst vmi ami pl:loc ach

cat=noun lemma=a gender:=m1

```
sg:nom
              а
sg:gen
              v *ego
sq:qen.acc
              *ego
sg:dat
              *emu
sq:dat.loc
              v↑ ie↓
sg:acc
              ę
sg:inst
              a ∗ym
sg:loc
              ⋆ym
sg:voc
              0 *11
pl:nom.voc
              y↑ i↓ owie ∗e
pl:gen.acc
              ów ⋆ε
pl:dat
              om
pl:inst
              ami
pl:loc
              ach
depr
              у е
```

Lista nieobecności

- Głoski funcjonalnie miękkie.
- Leksemy typu "-cja", "-pia", "-dia", "-rium".
- Słowa pisane z użyciem obcej ortografii.
- Odmiana akronimów
- Odmiana (stopniowanie) przymiotników i przysłówków
- Odmiana czasowników
- Postprocessing wygłosu
- Formy gwarowe

Reguly operacyjne

- Model składa się z
 - 723 reguł warstwy ortograficzno-fonetycznej
 - 748 alternacji
 - 367 reguł analitycznych
 - 960 reguł przypisujących interpretację
- W celu wytworzenia wydajnego systemu reguły te zostały złączone ze sobą:
 - do każdej możliwej sekwencji reguł analitycznych
 - zostały dopasowane reguły przypisujące interpretację;
 - następnie zostały przekonwertowane na standardową ortografię.
- W wyniku tego procesu powstało ok. 10 000 000 reguł operacyjnych.
- Następnie została dokonana selekcja reguł polegająca na wyborze tych, których użycie jest poświadczone w SGJP uzupełnionym o przykładowe formy gwarowe i dodatkowe odmienione akronimy.
- Reguł operacyjnych jest 31122.



Reguly operacyjne

Liczbę reguł z podziałem na ich typy i części mowy:

	noun	adj	adv	verb	suma
produktywne	7534	1501	150	9107	18292
* nieproduktywne	209	389	_	3701	4299
A obce	1275	_	_	_	1275
B obce	206		_	_	206
C akronimy	557		_	_	557
D gwarowe	2639	380	_	3474	6493
suma	12420	2270	150	16282	31122

- Grupa "obcych A" dotyczy słów o obcej ortografii, w których pierwotna postać rdzenia jest zawarta w obserwowanej formie.
- W wypadku "obcych B" pierwotna postać rdzenia nie jest zawarta w obserwowanej formie i musi zostać odgadnięta (np. dopełniacz Chiraka od lematu Chirac).
- Wszystkim regułom towarzyszą informacje o frekwencji liczba form ze słownika lematyzowalnych za pomocą danej reguły.

Pokrycie modelu

- Reguły produkcyjne opisują fleksję
 - = 99,76% lematów rzeczownikowych,
 - $\frac{00420}{66426+26}$ = 99,96% lematów przymiotnikowych.
 - = 98,39% lematów przysłówkowych,
 - $ightharpoonup \frac{28571}{28571+1229} = 95,88\%$ lematów czasownikowych.
- Po usunięciu lematów czasownikowych, które powstały poprzez dodanie prefiksu wartość wzrasta do $\frac{13852}{13852+167}$ = 98,81%.
- Takie wartości wskazują, że opisywany model w sposób poprawny i pełny opisuje zawartą w SGJP fleksję języka polskiego.
- Leksemy niepokryte przez model odmieniają się w sposób nieregularny – powinny one stanowić zamkniety zbiór.
- Jest to szczególnie istotne przy czasownikach, gdzie 167 nieregularnych rdzeni generuje, po uzupełnieniu o prefiksy, 1229 nieregularnych leksemów.
- W przypadku przysłówków, na 422 niepokryte przez model leksemy składają się zasadniczo przysłówki niestopniowalne i niepochodzące od przymiotników.

Dezambiguacja

- Rezultaty zwracane przez model są zazwyczaj wysoce niejednoznaczne.
- W celu ich ujednoznacznienia można podjąć następujące kroki
 - konfrontacja wyniku z SGJP
 - weryfikacja za pomocą listy znanych lematów
 - dezambiguacja statystyczna wykonywana przez tager

Konfrontacja z SGJP

- Reguły produkcyjne mają swoje identyfikatory.
- Na podstawie SGJP została wytworzona lista rdzeni wraz przypisanymi im identyfikatorami reguł właściwych dla danego rdzenia.
- Interpretacje potwierdzone przez listę zostają opatrzone statusem "LemmaVal".
- Formy z SJGP niepokryte przez model zostały umieszczone w osobnym słowniczku.
- Interpretacje uzyskane za pomocą tego słowniczka są opatrzone statusem "LemmaAlt".
- Pozostałe interpretacje są oznaczone jako "LemmNotVal".
- Jeśli odgadywacz nie znajdzie żadnej interpretacji dla danej formy zwracają ze statusem "TokNotFound".
- W ten sposób odgadywacz uzyskuje pełne pokrycie na SGJP i funkcjonalność analizatora morfologicznego.

Bazy form podstawowych słów

- SGJP
 - ponad 333000 lematów
- SAWA
- TERYT
 - 304 powiaty
 - 38889 miejscowości
 - 24508 części miejscowości
 - 42871 ulice (11272 z nich mają osobowego patrona)
- nazwiska-polskie.pl
 - ponad 220000 nazwisk
- Wikipedia/DBpedia
- Geonames nazwy geograficzne
- KRS nazwy organizacji

Algorytm dezambiguacji symbolicznej

- Algorytm polega na przypisaniu interpretacjom priorytetów i wyborze tych interpretacji, które mają najmniejszy priorytet.
- Kryteria wyboru priorytetu:

1	lemat jest na liście znanych lematów	+					-		
2	lemat jest w SGJP	+ -							
3	lematyzacja przeprowadzona zgodnie z SGJP	+ -				+	-		
4	tag "no-sgjp"	+ -							
5	forma nieodmienna		+ -						
6	tag "poss-ndm"				+	-			
	priorytet	1	1	R	1	R	1	2	R

- Interpretacje z priorytetem oznaczonym "R" są odrzucane, gdy spełniony jest przynajmniej jeden z warunków:
 - forma została wydzielona z tekstu przy z odciętym aglutynatem,
 - forma została zlematyzowana ze zmienioną wielkością liter,
 - forma została zlematyzowana za pomocą reguły typu B.
- Jeśli interpretacja z priorytetem oznaczonym "R" nie zostaje odrzucona otrzymuje priorytet 3.

Struktura form słownych w NKJP1M

	Liczba	Liczba	Procent	Procent
	unikalnych	form	unikalnych	form
	form		form	
lematyzowane przez SGJP	156565	906513	85,4720%	74,6117%
symbole	5796	250926	3,1642%	20,6528%
poprawne spoza SGJP	16581	42195	9,0519%	3,4729%
formy z dywizem i apostrofem	659	783	0,3598%	0,0644%
pt lematyzowane do sg przez SGJP	168	461	0,0917%	0,0379%
tag inny niż proponowany przez SGJP	1151	11020	0,6284%	0,9070%
formy gwarowe bądź archaiczne	132	166	0,0721%	0,0137%
powszechny błąd	156	393	0,0852%	0,0323%
zapis fonetyczny	166	191	0,0906%	0,0157%
literówka	1415	1728	0,7725%	0,1422%
niepoprawny tag	383	593	0,2091%	0,0488%
błąd tokenizacji	5	5	0,0027%	0,0004%
cały korpus	183177	1214974	100,0000%	100,0000%

- Pierwsze dwie kategorie oraz ostatnie pięć nie stanowi ciekawych danych do testowania odgadywacza.
- Pozostałe pięć kategorii wykorzystaliśmy do przeprowadzenia walidacji.

Walidacja

- Odgadywacz został porównany z następującymi programami:
 - Analizator morfologiczny SAM (1996)
 - ► TaKIPI (2007)
- Wygrywa to porównanie niejako walkowerem z uwagi na to że:
 - SAM korzysta z innego tagsetu niż wszystkie obecne narzędzia (m.in. nie rozróżnia fleksemów form czasownika i segmentów nieodmiennych.
 - TaKIPI wymaga Morfeusza w wersji SlaT (rzuca wyjątek, gdy biblioteka libmorfeusz zwróci tag morfosyntaktyczny comp, interj, brev lub burk).
 - SAM generuje segmentation fault dla niektórych segmentów, np.: "Samotrzeciej", "samoprzyznaniem", "samorozwiązania", "samorozwiązanie", "zekowaniem".
 - TaKIPI zmienia wielkość liter przy lematyzacji, np. lematyzuje "XVII-wieczny" jako "xvii-wieczny".
 - SAM zmienia wielkość liter i usuwa myślniki przy lematyzacji, np. lematyzuje "XVII-wieczny" jako "xviiwieczny".



Walidacja: formy poprawne spoza SGJP

	Liczba unikalnych form	Liczba form	Procent unikalnych form	Procent form
OK	14747	38816	88,9338%	91,9898%
OK CC	207	231	1,2483%	0,5474%
GOODPOS	151	177	0,9106%	0,4195%
GOODPOS CC	364	474	2,1952%	1,1233%
LEMMA	790	1383	4,7642%	3,2776%
LEMMA CC	181	935	1,0915%	2,2158%
FAIL	142	180	0,8564%	0,4266%
cały korpus	16582	42196	100,0000%	100,0000%

- OK przykład poprawnie przetworzony
- GOODPOS zgodność lematu i części mowy
- LEMMA zgodność lematu
- FAIL brak zgodności
- CC ignorowanie wielkości liter przy porównywaniu lematów

Walidacja: formy z dywizem i apostrofem

	Liczba unikalnych form	Liczba form	Procent unikalnych form	Procent form
OK	459	576	69,6510%	73,5632%
OK CC	3	3	0,4552%	0,3831%
GOODPOS	15	15	2,2762%	1,9157%
GOODPOS CC	2	2	0,3035%	0,2554%
LEMMA	23	23	3,4901%	2,9374%
FAIL	157	164	23,8240%	20,9451%
cały korpus	659	783	100,0000%	100,0000%

- OK przykład poprawnie przetworzony
- GOODPOS zgodność lematu i części mowy
- LEMMA zgodność lematu
- FAIL brak zgodności
- CC ignorowanie wielkości liter przy porównywaniu lematów

Walidacja: pt lematyzowane do sg przez SGJP

	Liczba unikalnych form	Liczba form	Procent unikalnych form	Procent form
OK	130	371	77,3810%	80,4772%
GOODPOS	13	13	7,7381%	2,8200%
GOODPOS CC	8	57	4,7619%	12,3644%
LEMMA CC	2	2	1,1905%	0,4338%
FAIL	15	18	8,9286%	3,9046%
cały korpus	168	461	100,0000%	100,0000%

- OK przykład poprawnie przetworzony
- GOODPOS zgodność lematu i części mowy
- LEMMA zgodność lematu
- FAIL brak zgodności
- CC ignorowanie wielkości liter przy porównywaniu lematów

Walidacja: tag inny niż proponowany przez SGJP

	Liczba unikalnych form	Liczba form	Procent unikalnych form	Procent form
OK	537	6261	46,6551%	56,8149%
OK CC	25	45	2,1720%	0,4083%
GOODPOS	61	157	5,2997%	1,4247%
GOODPOS CC	14	46	1,2163%	0,4174%
LEMMA	332	3512	28,8445%	31,8693%
LEMMA CC	105	708	9,1225%	6,4247%
FAIL	77	291	6,6898%	2,6407%
cały korpus	1151	11020	100,0000%	100,0000%

- OK przykład poprawnie przetworzony
- GOODPOS zgodność lematu i części mowy
- LEMMA zgodność lematu
- FAIL brak zgodności
- CC ignorowanie wielkości liter przy porównywaniu lematów

Walidacja: formy gwarowe bądź archaiczne

	Liczba unikalnych form	Liczba form	Procent unikalnych form	Procent form
OK	25	28	18,9394%	16,8675%
GOODPOS	5	5	3,7879%	3,0120%
GOODPOS CC	1	1	0,7576%	0,6024%
LEMMA	8	10	6,0606%	6,0241%
LEMMA CC	1	1	0,7576%	0,6024%
FAIL	92	121	69,6970%	72,8916%
cały korpus	132	166	100,0000%	100,0000%

- OK przykład poprawnie przetworzony
- GOODPOS zgodność lematu i części mowy
- LEMMA zgodność lematu
- FAIL brak zgodności
- CC ignorowanie wielkości liter przy porównywaniu lematów

Porównanie odgadywaczy: formy poprawne spoza SGJP

	Procent unikalnych form			F	Procent form	n
	ENIAM	TaKIPI	SAM	ENIAM	TaKIPI	SAM
OK	88,93%	5,07%	0,00%	91,99%	48,12%	0,00%
OK CC	1,25%	13,10%	0,00%	0,55%	6,70%	0,00%
GOODPOS	0,91%	6,46%	8,45%	0,42%	2,96%	3,80%
GOODPOS_NONINFL	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%
GOODPOS_VERB	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%
GOODPOS CC	2,20%	27,66%	54,06%	1,12%	13,85%	26,39%
GOODPOS_NONINFL CC	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%
GOODPOS_VERB CC	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%
LEMMA	4,76%	6,69%	5,44%	3,28%	3,53%	5,93%
LEMMA CC	1,09%	7,18%	1,32%	2,22%	3,36%	0,56%
FAIL	0,86%	33,23%	30,69%	0,43%	21,23%	63,30%
CRASH	0,00%	0,00%	0,03%	0,00%	0,00%	0,01%

- OK przykład poprawnie przetworzony
- GOODPOS zgodność lematu i części mowy
- GOODPOS_NONINFL zgodność lematu i tego, że część mowy jest nieodmienna
- GOODPOS_VERB zgodność lematu i tego, że część mowy jest czasownikiem
- LEMMA zgodność lematu
- FAIL brak zgodności
- CRASH runtime error
- CC ignorowanie wielkości liter przy porównywaniu lematów

Porównanie odgadywaczy: formy z dywizem i apostrofem

	Procent unikalnych form			F	Procent form	n
	ENIAM	TaKIPI	SAM	ENIAM	TaKIPI	SAM
OK	69,65%	19,42%	0,00%	73,56%	18,26%	0,00%
OK CC	0,46%	3,49%	0,00%	0,38%	3,70%	0,00%
GOODPOS	2,28%	21,24%	0,61%	1,92%	21,58%	0,51%
GOODPOS_NONINFL	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%
GOODPOS_VERB	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%
GOODPOS CC	0,30%	3,34%	7,28%	0,26%	2,94%	6,39%
GOODPOS_NONINFL CC	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%
GOODPOS_VERB CC	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%
LEMMA	3,49%	0,91%	0,00%	2,94%	0,77%	0,00%
LEMMA CC	0,00%	0,15%	0,00%	0,00%	0,13%	0,00%
FAIL	23,82%	46,43%	92,11%	20,95%	48,40%	93,10%
CRASH	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%

- OK przykład poprawnie przetworzony
- GOODPOS zgodność lematu i części mowy
- GOODPOS_NONINFL zgodność lematu i tego, że część mowy jest nieodmienna
- GOODPOS VERB zgodność lematu i tego, że cześć mowy jest czasownikiem
- LEMMA zgodność lematu
- FAIL brak zgodności
- CRASH runtime error
- CC ignorowanie wielkości liter przy porównywaniu lematów

Woiciech Jaworski. Szymon Rutkowski (MIM Wielowarstwowy regułowy model fleksji jezyka

Porównanie odgadywaczy: pt lematyzowane do sg przez SGJP

	Procent unikalnych form			Procent form		
	ENIAM	TaKIPI	SAM	ENIAM	TaKIPI	SAM
OK	77,38%	1,19%	0,00%	80,48%	0,43%	0,00%
OK CC	0,00%	0,60%	0,00%	0,00%	0,22%	0,00%
GOODPOS	7,74%	0,60%	25,00%	2,82%	0,22%	13,23%
GOODPOS_NONINFL	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%
GOODPOS_VERB	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%
GOODPOS CC	4,76%	0,00%	25,00%	12,36%	0,00%	11,50%
GOODPOS_NONINFL CC	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%
GOODPOS_VERB CC	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%
LEMMA	0,00%	1,19%	0,60%	0,00%	0,43%	0,22%
LEMMA CC	1,19%	0,00%	0,00%	0,43%	0,00%	0,00%
FAIL	8,93%	96,43%	49,40%	3,90%	98,70%	75,05%
CRASH	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%

- OK przykład poprawnie przetworzony
- GOODPOS zgodność lematu i części mowy
- GOODPOS_NONINFL zgodność lematu i tego, że część mowy jest nieodmienna
- GOODPOS_VERB zgodność lematu i tego, że część mowy jest czasownikiem
- LEMMA zgodność lematu
- FAIL brak zgodności
- CRASH runtime error
- CC ignorowanie wielkości liter przy porównywaniu lematów

Porównanie odgadywaczy: tag inny niż proponowany przez SGJP

	Procent unikalnych form			F	Procent form	n
	ENIAM	TaKIPI	SAM	ENIAM	TaKIPI	SAM
OK	46,66%	9,73%	0,00%	56,81%	27,30%	0,00%
OK CC	2,17%	0,00%	0,00%	0,41%	0,00%	0,00%
GOODPOS	5,30%	13,12%	13,03%	1,42%	8,08%	1,77%
GOODPOS_NONINFL	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%
GOODPOS_VERB	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%
GOODPOS CC	1,22%	0,09%	0,00%	0,42%	0,01%	0,00%
GOODPOS_NONINFL CC	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%
GOODPOS_VERB CC	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%
LEMMA	28,84%	35,27%	41,79%	31,87%	54,49%	64,95%
LEMMA CC	9,12%	0,00%	0,87%	6,42%	0,00%	0,59%
FAIL	6,69%	41,70%	44,31%	2,64%	10,11%	32,70%
CRASH	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%

- OK przykład poprawnie przetworzony
- GOODPOS zgodność lematu i części mowy
- GOODPOS_NONINFL zgodność lematu i tego, że część mowy jest nieodmienna
- GOODPOS_VERB zgodność lematu i tego, że część mowy jest czasownikiem
- LEMMA zgodność lematu
- FAIL brak zgodności
- CRASH runtime error
- CC ignorowanie wielkości liter przy porównywaniu lematów

Porównanie odgadywaczy: formy gwarowe bądź archaiczne

	Procent unikalnych form			F	Procent form	n
	ENIAM	TaKIPI	SAM	ENIAM	TaKIPI	SAM
OK	18,94%	2,27%	0,00%	16,87%	1,81%	0,00%
OK CC	0,00%	0,76%	0,00%	0,00%	0,60%	0,00%
GOODPOS	3,79%	4,55%	4,55%	3,01%	4,82%	4,82%
GOODPOS_NONINFL	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%
GOODPOS_VERB	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%
GOODPOS CC	0,76%	0,76%	0,00%	0,60%	1,20%	0,00%
GOODPOS_NONINFL CC	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%
GOODPOS_VERB CC	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%
LEMMA	6,06%	1,52%	5,30%	6,02%	1,20%	4,22%
LEMMA CC	0,76%	0,00%	0,76%	0,60%	0,00%	1,20%
FAIL	69,70%	90,15%	89,39%	72,89%	90,36%	89,76%
CRASH	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%	0,00%

- OK przykład poprawnie przetworzony
- GOODPOS zgodność lematu i części mowy
- GOODPOS_NONINFL zgodność lematu i tego, że część mowy jest nieodmienna
- GOODPOS_VERB zgodność lematu i tego, że część mowy jest czasownikiem
- LEMMA zgodność lematu
- FAIL brak zgodności
- CRASH runtime error
- CC ignorowanie wielkości liter przy porównywaniu lematów

Wersja demonstracyjna

- Przedstawiony w artykule model został zaimplementowany i stanowi fragment kategorialnego parsera składniowo-semantycznego "ENIAM".
- Internetowa wersja demonstracyjna guessera dostępna jest pod adresem:

```
http://eniam.nlp.ipipan.waw.pl/morphology.html.
```

- Internetowa wersja demonstracyjna generatora form dostępna jest pod adresem:
 - http://eniam.nlp.ipipan.waw.pl/morphology2.html.

Kod źródłowy i zasoby

 Kod źródłowy, dane modelu i otagowana lista frekwencyjna NKJP1M znajdują się w repozytorium:

```
http://git.nlp.ipipan.waw.pl/
wojciech.jaworski/ENIAM
```

- Odpowiednio w
 - katalogu morphology,
 - katalogu morphology/data i
 - pliku resources/NKJP1M/ NKJP1M-tagged-frequency-26.07.2017.tab
- Definicja tagsetu listy frekwencyjnej znajduje się w pliku resources/NKJP1M/ NKJP-tagged-frequency-tagset.txt