

A magNP-k szemantikai reprezentációja elsőrendben

Simonyi

2010. július 30.

Szintaktikai és elsőrendű reprezentációs szabályok

#	Szintaktikai szabály	Elsőrendű reprezentáció
12	MU \rightarrow mg	Weight(q) \wedge hasValueInMg(q, i) \wedge Interval(i)
8a	Premod \rightarrow at least, not less than	Interval(i) \wedge hasStart(i, n)
8b	Premod \rightarrow at most, less than, up to	Interval(i) \wedge hasEnd(i, n)
9a	PostCD \rightarrow or more, or greater	Interval(i) \wedge hasStart(i, n)
9b	PostCD \rightarrow or less	Interval(i) \wedge hasEnd(i, n)
11a	ExactP \rightarrow CD MU	MU' \wedge hasBoundary(i, CD')
11b	ExactP \rightarrow CD	Quality(q) \wedge hasNumericalValue(q, i) \wedge Interval(i) \wedge hasBoundary(i, CD')
10a	MeasP \rightarrow ApproxP ExactP	ExactP'[hasBoundary \leftarrow hasFuzzyBoundary] ¹
10b	MeasP \rightarrow ExactP	ExactP'[hasBoundary \leftarrow hasSharpBoundary]
6a	QuantityBar \rightarrow MeasP PostCD	QuantityBar'[has Φ Boundary \leftarrow has Φ PostCD'[Interval(i) \wedge has \leftarrow \emptyset ; (i, n) \leftarrow \emptyset]] ²
6b	QuantityBar \rightarrow MeasP	MeasP'
7a	QuantityP \rightarrow Premod QuantityBar	QuantityBar'[has Φ Boundary \leftarrow has Φ Premod'[Interval(i) \wedge has \leftarrow \emptyset ; (i, n) \leftarrow \emptyset]]
7b	QuantityP \rightarrow QuantityBar	QuantityBar'
4	LoBoundP \rightarrow QuantityP	QuantityP'[has Φ Boundary \leftarrow has Φ Start]
5	UpBoundP \rightarrow QuantityP	QuantityP'[has Φ Boundary \leftarrow has Φ End]
1	IntervalBar \rightarrow to UpBoundP	UpBoundP'
2	IntervalBar2 \rightarrow LoBoundP IntervalBar	[[LoBoundP' \wedge IntervalBar'] ³
3a	IntervalP \rightarrow from IntervalBar2	IntervalBar2'
3b	IntervalP \rightarrow IntervalBar2	IntervalBar2'

¹ $\phi[\alpha \leftarrow \beta]$ azt a kifejezést jelöli, amelyet ϕ -ből úgy kapunk, hogy benne α minden előfordulását β -ra cseréljük.

²„ \emptyset ” az üres string, „ \leftarrow ” pedig a konkatenáció jele. Ez utóbbit az esetek többségében pusztán egymásmelléírással jelezzük, de néha az egyértelműség csak az explicit „ \leftarrow ” használatával biztosítható.

³Tetszőleges ϕ konjunkcióra $[[\phi]]$ azt a konjunkciót jelöli, melyet ϕ -ből az ismétlődő konjunkciós tagok elhagyásával nyerünk.

27	JJ $\rightarrow \phi$	$ID\#(\phi)_ \sqcup (o) \wedge Object(o)$
28	RB $\rightarrow \phi$	$ID\#(\phi)_ \sqcup (o) \wedge Object(o)$
29	HeadN $\rightarrow \phi$ (ϕ anyagnév!!!)	$AmountOfMatter(a) \wedge$ $hasSubstance(a, _ ID\#(\phi)_) \wedge Substance(_ ID\#(\phi)_)$
14a	ABar \rightarrow RB JJ	$[[RB' \wedge JJ']]$
14b	ABar \rightarrow JJ	JJ'
15a	ABar \rightarrow ABar (and) ABar	$[[ABar' \wedge ABar']]$
15b	ABar \rightarrow ABar or ABar	???? ⁴
17	AP \rightarrow ABar	$ABar'$
18a	NBar \rightarrow AP HeadN	$AP' \wedge HeadN' \wedge constitutedBy(o, a)$
18b	NBar \rightarrow HeadN	$HeadN' \wedge Object(o) \wedge constitutedBy(o, a)$
19	NP \rightarrow (DT) NBar	$NBar'$
20	AmountBar \rightarrow (of) NP	NP'
21	AmountP \rightarrow IntervalP AmountBar	$IntervalP' \wedge AmountBar' \wedge hasQuality(a, q)$
22	AmountP \rightarrow AmountBar In- tervalP	$IntervalP' \wedge AmountBar' \wedge hasQuality(a, q)$
23	AmountP \rightarrow QuantityP AmountBar	$QuantityP' \wedge AmountBar' \wedge hasQuality(a, q)$
24	AmountP \rightarrow AmountBar Qu- antityP	$QuantityP' \wedge AmountBar' \wedge hasQuality(a, q)$
25	MagNP \rightarrow NP	NP'
26	MagNP \rightarrow AmountBar	$AmountBar'$

⁴Ilyen típusú diszjunkciót a baselineimplementációban nem kezelünk.