

Kombinatorische Kategorialgrammatiken III

Vorlesung “Grammatikformalismen”
Alexander Koller

26. Mai 2015

CCG: Beispiel

Lexikon:

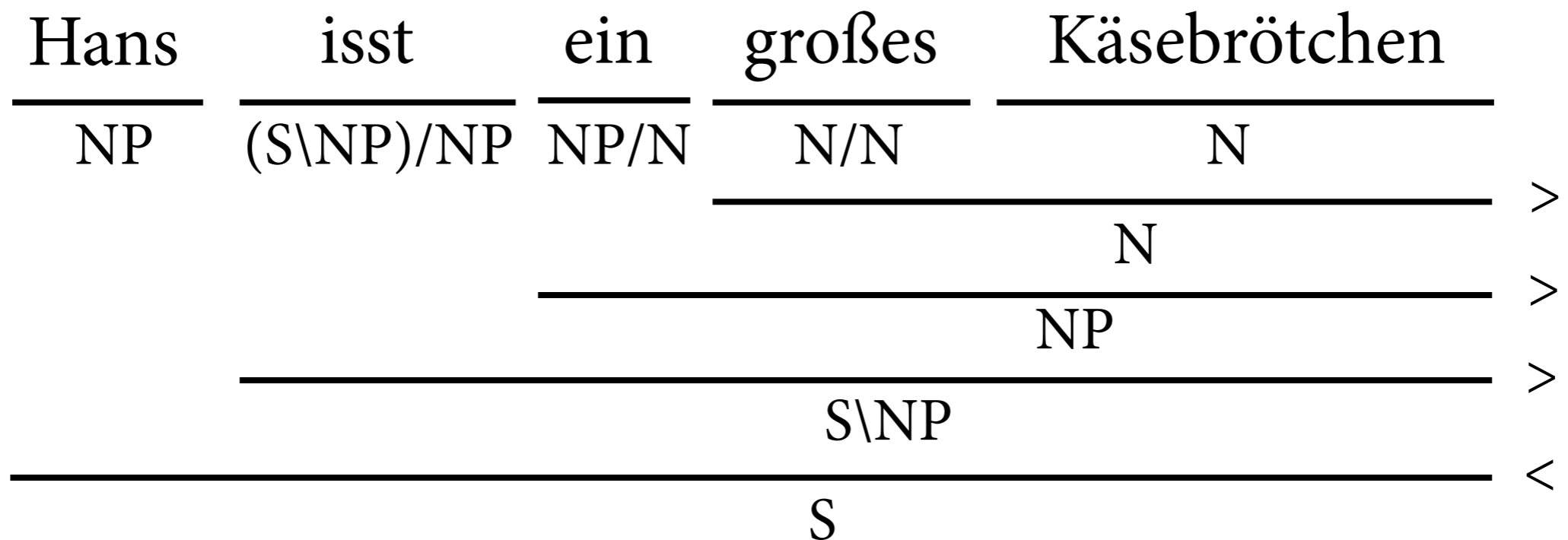
Hans: NP

ein: NP/N

isst: (S\NP)/NP

Käsebrötchen: N

großes: N/N



CCG: Beispiel

Lexikon:

John: NP

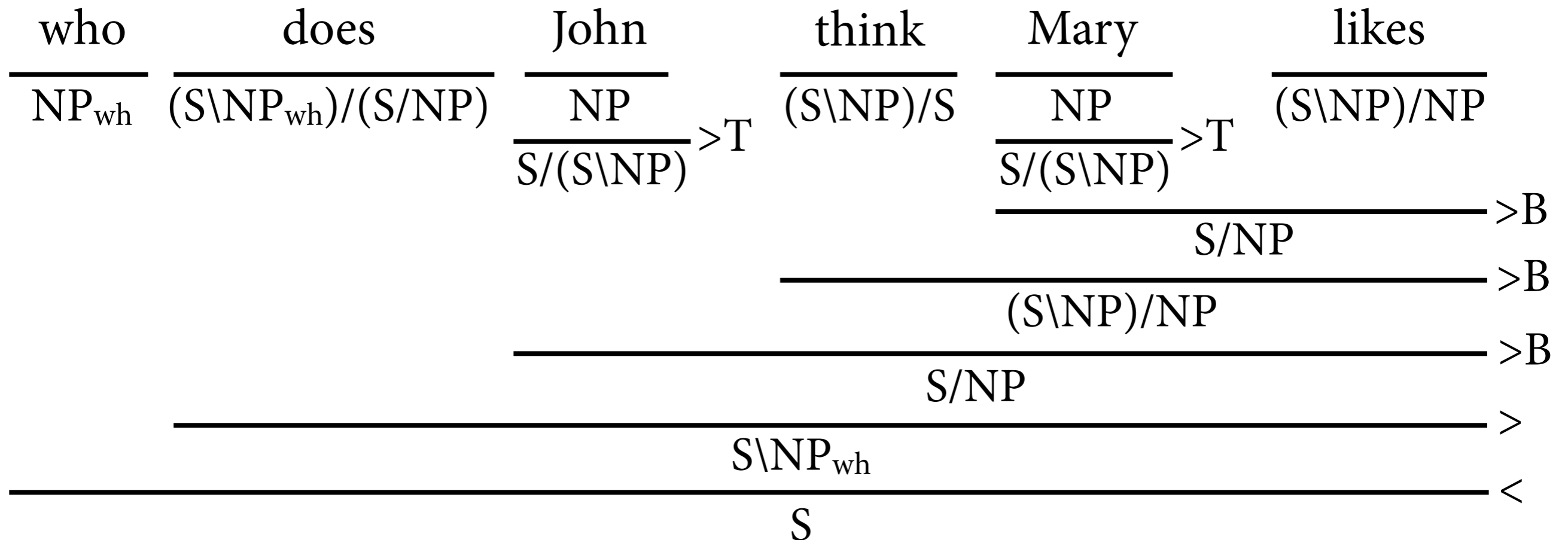
Mary: NP

who: NP_{wh}

think: (S\NP)/S

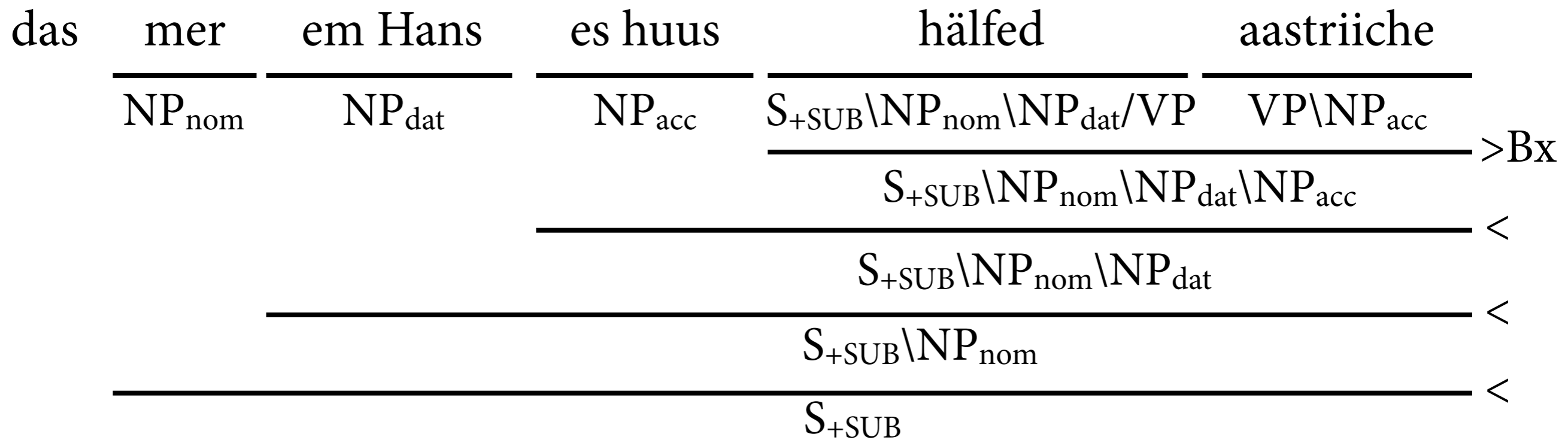
likes: (S\NP)/NP

does: (S\NP_{wh})/(S/NP)



Schweizerdeutsch

- Crossed composition erlaubt Modellierung von cross-serial dependencies:



(“VP” = Abkürzung für $S \backslash NP_{nom}$)

Themen heute

- Semantikkonstruktion und der Curry-Howard-Isomorphismus
- Parsingalgorithmus für CCG
- Probabilistisches Parsing für CCG

Semantikkonstruktion

- Ziel von Parsing ist letztlich: Semantische Repräsentationen (SRen) ausrechnen.
- Semantikkonstruktion: Berechnung von SR aus syntaktischer Analyse.
- Kompositionalität: SR von großer Konstituente aus SRen ihrer Teile berechnen.

Semantikkonstruktion in CCG

- CCG erlaubt besonders elegante Beschreibung von Semantikkonstruktion.
- SR: Lambda-Terme.
 - ▶ Wörter erhalten ihre SR aus Lexikoneintrag.
 - ▶ Jede Kombinationsregel sagt, wie die SRen systematisch kombiniert werden.
 - ▶ Schöne Korrespondenz zwischen Kategorien und Typen.

Applikation

Lexikon:

Hans: NP: h^*

isst: (S\NP)/NP: eat'

ein Käsebrot: NP: kb'

$$\frac{X/Y: f \quad Y: g}{X: f(g)} >$$

$$\frac{Y: g \quad X \setminus Y: f}{X: f(g)} <$$

Hans	isst	ein Käsebrot	
NP: h^*	(S\NP)/NP: eat'	NP: kb'	
	S\NP: $eat'(kb')$		>
S: $eat'(kb')(h^*)$			<

Applikation

Lexikon:

Hans: NP: h^*

isst: (S\NP)/NP: eat'

ein Käsebrot: NP: kb'

$$\frac{X/Y: f \quad Y: g}{X: f(g)} >$$

$$\frac{Y: g \quad X \setminus Y: f}{X: f(g)} <$$

Hans	isst	ein Käsebrot	
NP: h^*	(S\NP)/NP: eat'	NP: kb'	
	$\langle e, \langle e, t \rangle \rangle$		>
	S\NP: $eat'(kb')$		
S: $eat'(kb')(h^*)$			<

Applikation

Lexikon:

Hans: NP: h^*

isst: (S\NP)/NP: eat'

ein Käsebrot: NP: kb'

$$\frac{X/Y: f \quad Y: g}{X: f(g)} >$$

$$\frac{Y: g \quad X \setminus Y: f}{X: f(g)} <$$

Hans	isst	ein Käsebrot	
NP: h^*	(S\NP)/NP: eat'	NP: kb'_e	
	$\langle e, \langle e, t \rangle \rangle$		>
	S\NP: $eat'(kb')$		
	S: $eat'(kb')(h^*)$		<

Applikation

Lexikon:

Hans: NP: h^*

isst: (S\NP)/NP: eat'

ein Käsebrot: NP: kb'

$$\frac{X/Y: f \quad Y: g}{X: f(g)} >$$

$$\frac{Y: g \quad X \setminus Y: f}{X: f(g)} <$$

Hans	isst	ein Käsebrot	
NP: h^*	(S\NP)/NP: eat' <small>$\langle e, \langle e, t \rangle \rangle$</small>	NP: kb'_e	
	S\NP: $eat'(kb')$ <small>$\langle e, t \rangle$</small>		>
S: $eat'(kb')(h^*)$			<

Applikation

Lexikon:

Hans: NP: h^*

isst: (S\NP)/NP: eat'

ein Käsebrot: NP: kb'

$$\frac{X/Y: f \quad Y: g}{X: f(g)} >$$

$$\frac{Y: g \quad X \setminus Y: f}{X: f(g)} <$$

Hans	isst	ein Käsebrot	
NP: h_e^*	(S\NP)/NP: $eat'_{\langle e, \langle e, t \rangle \rangle}$	NP: kb'_e	>
	S\NP: $eat'(kb')_{\langle e, t \rangle}$		<
	S: $eat'(kb')(h^*)$		

Applikation

Lexikon:

Hans: NP: h^*

isst: (S\NP)/NP: eat'

ein Käsebrot: NP: kb'

$$\frac{X/Y: f \quad Y: g}{X: f(g)} >$$

$$\frac{Y: g \quad X \setminus Y: f}{X: f(g)} <$$

Hans	isst	ein Käsebrot	
NP: h_e^*	(S\NP)/NP: $eat'_{\langle e, \langle e, t \rangle \rangle}$	NP: kb'_e	>
	S\NP: $eat'(kb')_{\langle e, t \rangle}$		<
	S: $eat'(kb')(h^*)_t$		

Kontrolle

- Subjektkontrolle: ein syntaktisches Argument füllt zwei semantische Argumentpositionen.
→ Nichtlineare Lambdaerme im Lexikon.

	will	singen
Hans	$(S \backslash NP) / (S \backslash NP): \lambda P \lambda x \text{ want}'(P(x))(x)$ $\langle \langle e, t \rangle, \langle e, t \rangle \rangle$	$S \backslash NP: \text{sing}'_{\langle e, t \rangle}$
NP: h^*_e	$S \backslash NP: \lambda x \text{ want}'(\text{sing}'(x))(x)$ $\langle e, t \rangle$	
	$S: \text{want}'(\text{sing}'(h^*))(h^*)$ t	

Beobachtungen

- Syntaktisches Kombinieren
= semantisches Kombinieren.
 - ▶ z.B. Applikation = Applikation
- Kategorien \approx Typen.
 - ▶ $NP \approx e, S \approx t$
 - ▶ $A/B, A \setminus B \approx \langle B, A \rangle$
 - ▶ Spezialfall des *Curry-Howard-Isomorphismus*.
- Diese Prinzipien auf andere Regeln fortsetzen.

Semantik für Komposition

Grundprinzip: “Gleichartige” Ableitungen sollen gleiche SREN berechnen.

$$\frac{A/B: f \quad \frac{B/C: g \quad C: a}{B: g(a)}}{A: f(g(a))}$$

Semantik für Komposition

Grundprinzip: “Gleichartige” Ableitungen sollen gleiche SREN berechnen.

$$\frac{A/B: f \quad \frac{B/C: g \quad C: a}{B: g(a)}}{A: f(g(a))}$$

$$\frac{\frac{A/B: f \quad B/C: g}{A/C: } >B \quad C: a}{A: f(g(a))}$$

Semantik für Komposition

Grundprinzip: “Gleichartige” Ableitungen sollen gleiche SREN berechnen.

$$\frac{A/B: f \quad \frac{B/C: g \quad C: a}{B: g(a)}}{A: f(g(a))}$$

$$\frac{A/B: f \quad B/C: g}{A/C: \quad} \quad \frac{C: a}{A: (\lambda x. f(g(x)))(a)}$$

$$(\lambda x. f(g(x)))(a) \Rightarrow_{\beta} f(g(a))$$

Semantik für Komposition

Grundprinzip: “Gleichartige” Ableitungen sollen gleiche SREN berechnen.

$$\frac{\frac{A/B: f \quad \frac{B/C: g \quad C: a}{B: g(a)}}{A: f(g(a))}}{>}$$

$$\frac{\frac{A/B: f \quad B/C: g}{A/C: \lambda x. f(g(x))} >B \quad C: a}{A: (\lambda x. f(g(x)))(a)} >$$

$$(\lambda x. f(g(x)))(a) \Rightarrow_{\beta} f(g(a))$$

Semantik für Type-Raising

Grundprinzip: “Gleichartige” Ableitungen sollen gleiche SRen berechnen.

$$\frac{\text{NP: } a \quad \text{S}\backslash\text{NP: } P}{\text{S: } P(a)} <$$

Semantik für Type-Raising

Grundprinzip: “Gleichartige” Ableitungen sollen gleiche SREN berechnen.

$$\frac{\text{NP: } a \quad \text{S}\backslash\text{NP: } P}{\text{S: } P(a)} < \quad \frac{\text{NP: } a}{\text{S}/(\text{S}\backslash\text{NP}):} \text{>T} \text{S}\backslash\text{NP: } P > \\ \text{S: } P(a)$$

Semantik für Type-Raising

Grundprinzip: “Gleichartige” Ableitungen sollen gleiche SREN berechnen.

$$\frac{\text{NP: } a \quad \text{S}\backslash\text{NP: } P}{\text{S: } P(a)} <$$
$$\frac{\text{NP: } a}{\text{S}/(\text{S}\backslash\text{NP}):} \text{>T} \quad \text{S}\backslash\text{NP: } P >$$
$$\text{S: } (\lambda Q. Q(a))(P)$$

$$(\lambda Q. Q(a))(P) \Rightarrow_{\beta} P(a)$$

Semantik für Type-Raising

Grundprinzip: “Gleichartige” Ableitungen sollen gleiche SREN berechnen.

$$\frac{\text{NP: } a \quad \text{S}\backslash\text{NP: } P}{\text{S: } P(a)} <$$
$$\frac{\text{NP: } a}{\text{S}/(\text{S}\backslash\text{NP}): \lambda Q. Q(a)} >^T \quad \text{S}\backslash\text{NP: } P >$$
$$\text{S: } (\lambda Q. Q(a))(P)$$

$$(\lambda Q. Q(a))(P) \Rightarrow_{\beta} P(a)$$

Type-Raising und Komposition

$\frac{X: a}{Y/(Y \setminus X): \lambda P.P(a)} >T$	$\frac{X/Y: f \quad Y/Z: g}{X/Z: \lambda x.f(g(x))} >B$	$\frac{X/Y: f \quad Y \setminus Z: g}{X \setminus Z: \lambda x.f(g(x))} >Bx$
$\frac{X: a}{Y \setminus (Y/X): \lambda P.P(a)} <T$	$\frac{Y \setminus Z: g \quad X \setminus Y: f}{X \setminus Z: \lambda x.f(g(x))} <B$	$\frac{Y/Z: g \quad X \setminus Y: f}{X/Z: \lambda x.f(g(x))} <Bx$

$\frac{\text{Hans}}{\text{NP: } h^*} >T$	$\frac{\text{isst}}{(\text{S} \setminus \text{NP})/\text{NP: } eat'} >B$	$\frac{\text{ein Käsebrot}}{\text{NP: } kb'} >$
$\frac{\text{S}/(\text{S} \setminus \text{NP}): \lambda P.P(h^*)}{\text{S}/\text{NP: } \lambda x.(\lambda P.P(h^*))(eat'(x)) \Rightarrow_{\beta} \lambda x.eat'(x)(h^*)} >B$		
$\frac{\text{S: } (\lambda x.eat'(x)(h^*))(kb') \Rightarrow_{\beta} eat'(kb')(h^*)}{\text{S: } (\lambda x.eat'(x)(h^*))(kb') \Rightarrow_{\beta} eat'(kb')(h^*)} >$		

Einschränkungen

- Semantische Repräsentation von komplexen NPs?
 - ▶ “ein Käsebrot”: $NP/N\ N \Rightarrow NP$
 - ▶ SRen für “ein” und “Käsebrot”?
 - ▶ alternative Skopustheorie in CCG (Steedman 2012)
- Umgang mit semantischen Ambiguitäten?
 - ▶ für jede syntaktische Analyse nur eine SR
 - ▶ muss deshalb gezwungenermaßen semantisch ambigen Sätzen mehrere syntaktische Analysen zuweisen

Parsing

- Chartparsing für CCG.
- Grundlage: CKY-Parser.
 - ▶ naiver Ansatz braucht exponentielle Laufzeit
- Polynomieller Parsing-Algorithmus.

CKY-Parsing für CCG

Hans

isst

ein

großes

Käsebrötchen

NP

$(S \backslash NP) / NP$

NP/N

N/N

N

0					
1					
2					
3					
4					
	1	2	3	4	5

CKY-Parsing für CCG

Hans	isst	ein	großes	Käsebrötchen
<hr/>	<hr/>	<hr/>	<hr/>	<hr/>
NP	(S\NP)/NP	NP/N	N/N	N

0	NP				
1					
2					
3					
4					
	1	2	3	4	5

CKY-Parsing für CCG

Hans	isst	ein	großes	Käsebrötchen
NP	(S\NP)/NP	NP/N	N/N	N

0	NP S/(S\NP)				
1					
2					
3					
4					
	1	2	3	4	5

CKY-Parsing für CCG

Hans	isst	ein	großes	Käsebrötchen
NP	(S\NP)/NP	NP/N	N/N	N

0	NP S/(S\NP) S/(S/NP)				
1					
2					
3					
4					
	1	2	3	4	5

CKY-Parsing für CCG

Hans

isst

ein

großes

Käsebrötchen

NP

(S\NP)/NP

NP/N

N/N

N

0	NP S/(S\NP) S/(S/NP)				
1		(S\NP)/NP			
2					
3					
4					
	1	2	3	4	5

CKY-Parsing für CCG

Hans	isst	ein	großes	Käsebrötchen
NP	(S\NP)/NP	NP/N	N/N	N

0	NP S/(S\NP) S/(S/NP)				
1		(S\NP)/NP			
2			NP/N		
3					
4					
	1	2	3	4	5

CKY-Parsing für CCG

Hans	isst	ein	großes	Käsebrötchen
NP	(S\NP)/NP	NP/N	N/N	N

0	NP S/(S\NP) S/(S/NP)				
1		(S\NP)/NP			
2			NP/N		
3				N/N	
4					
	1	2	3	4	5

CKY-Parsing für CCG

Hans	isst	ein	großes	Käsebrötchen
NP	(S\NP)/NP	NP/N	N/N	N

0	NP S/(S\NP) S/(S/NP)				
1		(S\NP)/NP			
2			NP/N		
3				N/N	
4					N
	1	2	3	4	5

CKY-Parsing für CCG

Hans	isst	ein	großes	Käsebrötchen
NP	(S\NP)/NP	NP/N	N/N	N

0	NP S/(S\NP) S/(S/NP)				
1		(S\NP)/NP			
2			NP/N		
3				N/N	N
4					N
	1	2	3	4	5

CKY-Parsing für CCG

Hans	isst	ein	großes	Käsebrötchen
NP	(S\NP)/NP	NP/N	N/N	N

0	NP S/(S\NP) S/(S/NP)				
1		(S\NP)/NP			
2			NP/N		NP
3				N/N	N
4					N
	1	2	3	4	5

CKY-Parsing für CCG

Hans	isst	ein	großes	Käsebrötchen
NP	(S\NP)/NP	NP/N	N/N	N

0	NP S/(S\NP) S/(S/NP)				
1		(S\NP)/NP			S\NP
2			NP/N		NP
3				N/N	N
4					N
	1	2	3	4	5

CKY-Parsing für CCG

Hans	isst	ein	großes	Käsebrötchen
NP	(S\NP)/NP	NP/N	N/N	N

0	NP S/(S\NP) S/(S/NP)				S
1		(S\NP)/NP			S\NP
2			NP/N		NP
3				N/N	N
4					N
	1	2	3	4	5

CKY-Parsing für CCG

Hans	isst	ein	großes	Käsebrötchen
NP	(S\NP)/NP	NP/N	N/N	N

0	NP S/(S\NP) S/(S/NP)				S
1		(S\NP)/NP			S\NP
2			NP/N	NP/N	NP
3				N/N	N
4					N
	1	2	3	4	5

CKY-Parsing für CCG

Hans isst ein großes Käsebrötchen
 NP (S\NP)/NP NP/N N/N N

0	NP S/(S\NP) S/(S/NP)				S
1		(S\NP)/NP		(S\NP)/N	S\NP
2			NP/N	NP/N	NP
3				N/N	N
4					N
	1	2	3	4	5

CKY-Parsing für CCG

Hans	isst	ein	großes	Käsebrötchen
NP	(S\NP)/NP	NP/N	N/N	N

0	NP S/(S\NP) S/(S/NP)	S/NP	S/N	S/N	S
1		(S\NP)/NP	(S\NP)/N	(S\NP)/N	S\NP
2			NP/N	NP/N	NP
3				N/N	N
4					N
	1	2	3	4	5

CKY-Parsing für CCG

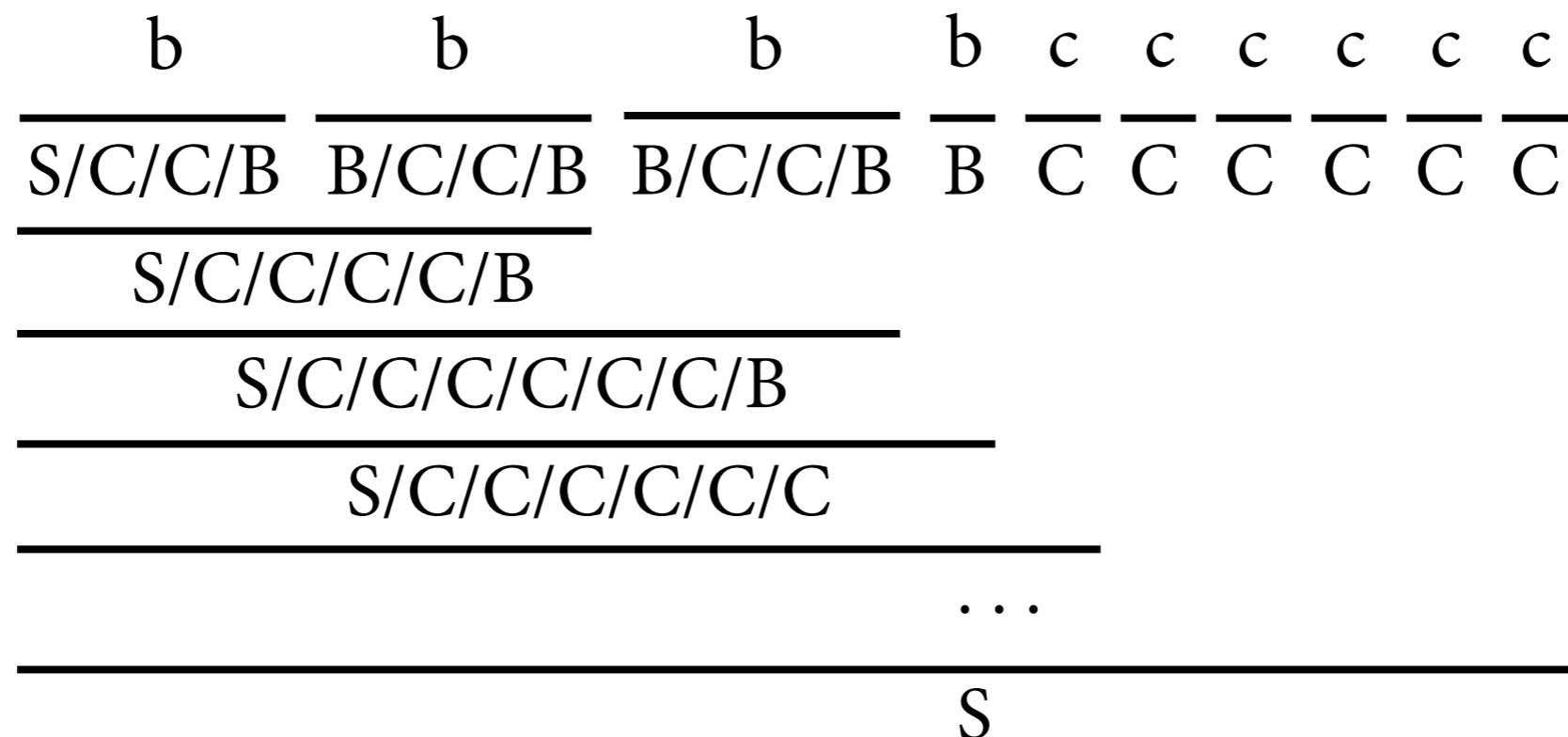
Hans	isst	ein	großes	Käsebrötchen
NP	(S\NP)/NP	NP/N	N/N	N

0	NP S/(S\NP) S/(S/NP)	S/NP	S/N	S/N	S
1		(S\NP)/NP	(S\NP)/N	(S\NP)/N	S\NP
2			NP/N	NP/N	NP
3				N/N	N
4					N
	1	2	3	4	5

Wie viele Kategorien
pro Chart-Zelle?

Das Problem

- Kategorie eines Ausdrucks der Länge n kann $O(n)$ Argumente enthalten.
 - ▶ daher exponentiell (in n) viele Kategorien möglich
 - ▶ daher worst-case-Laufzeit exponentiell



(OpenCCG-Parser geht in etwa so)

Lösung (Grundidee)

$$\frac{\begin{array}{c} b \\ \hline S/C/C/B \end{array} \quad \begin{array}{c} b \\ \hline B/C/C/B \end{array}}{\hline S/C/C/C/C/B}$$

Lösung (Grundidee)

$$\frac{\frac{b}{S/C/C/B} \quad \frac{b}{B/C/C/B}}{\frac{S/C/C/C/C/B}{B/C/C/B}}$$

Lösung (Grundidee)

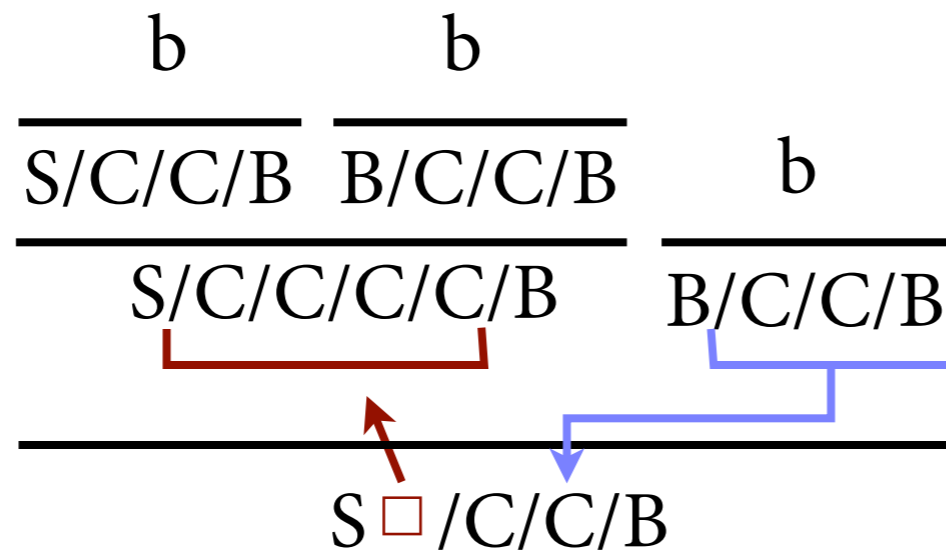
$$\begin{array}{r} \begin{array}{cc} b & b \\ \hline S/C/C/B & B/C/C/B \\ \hline S/C/C/C/C/B & B/C/C/B \end{array} \\ \hline \end{array}$$

Lösung (Grundidee)

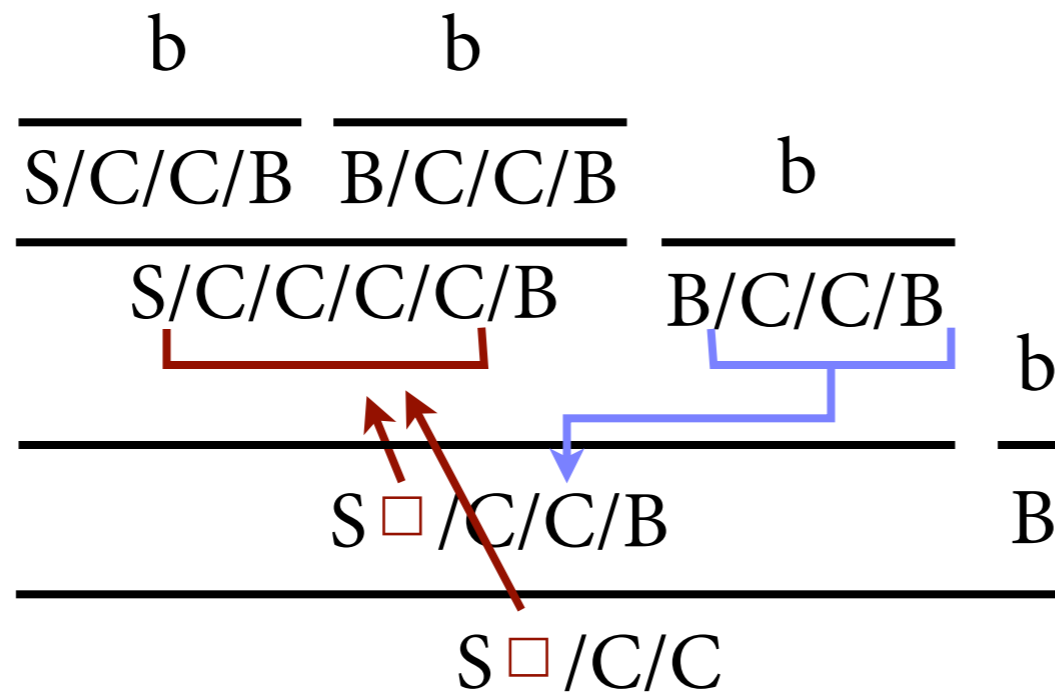
$$\begin{array}{r} \begin{array}{cc} b & b \\ \hline S/C/C/B & B/C/C/B \\ \hline \end{array} & \begin{array}{c} b \\ \hline \end{array} \\ \hline \begin{array}{cc} S/C/C/C/C/B & B/C/C/B \end{array} \\ \hline \end{array}$$

$S \square /C/C/B$

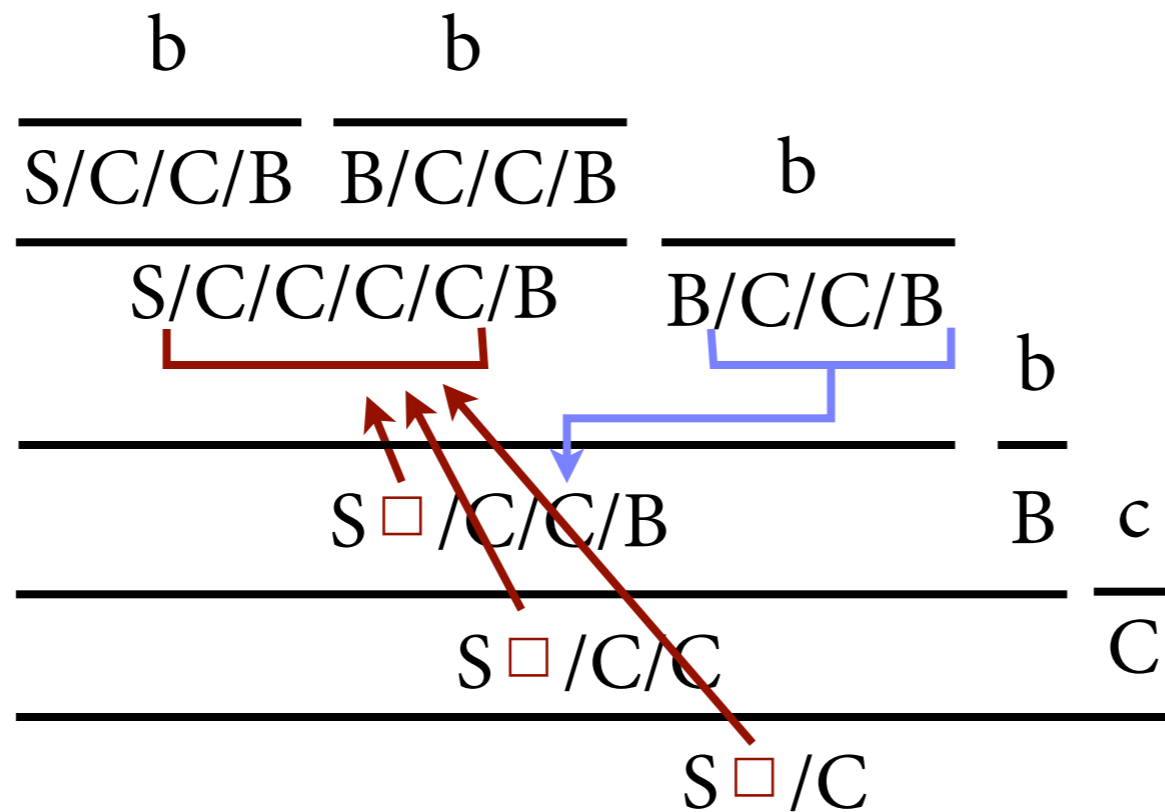
Lösung (Grundidee)



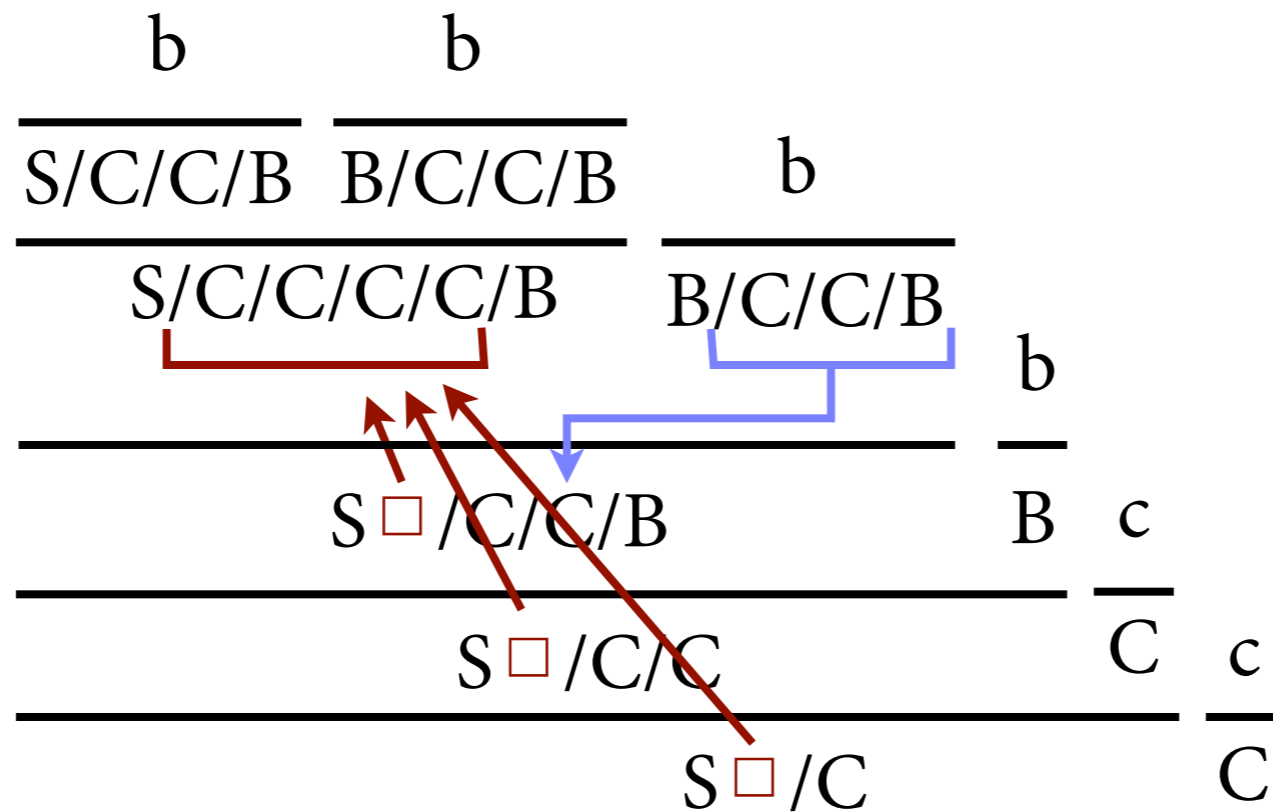
Lösung (Grundidee)



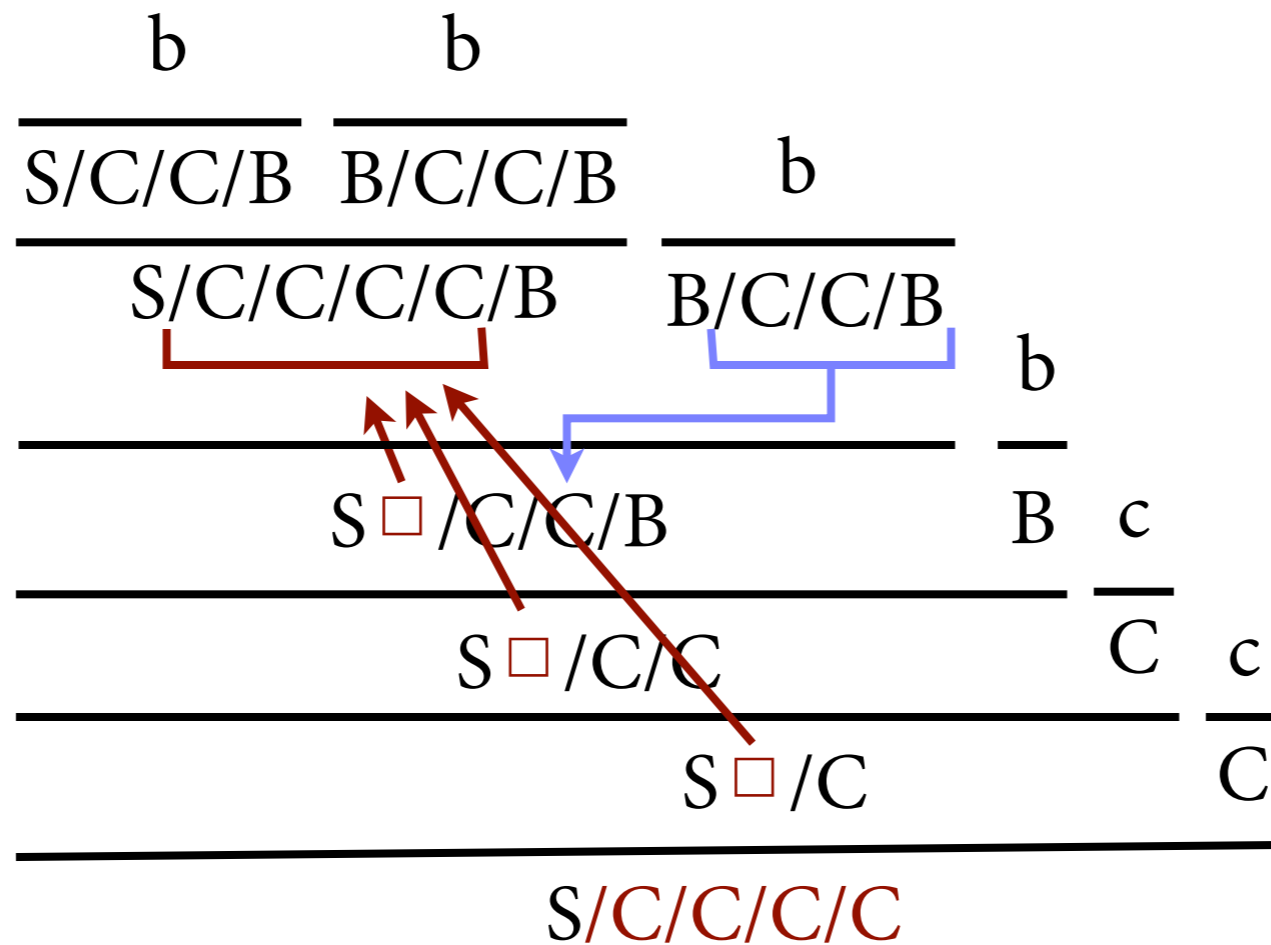
Lösung (Grundidee)



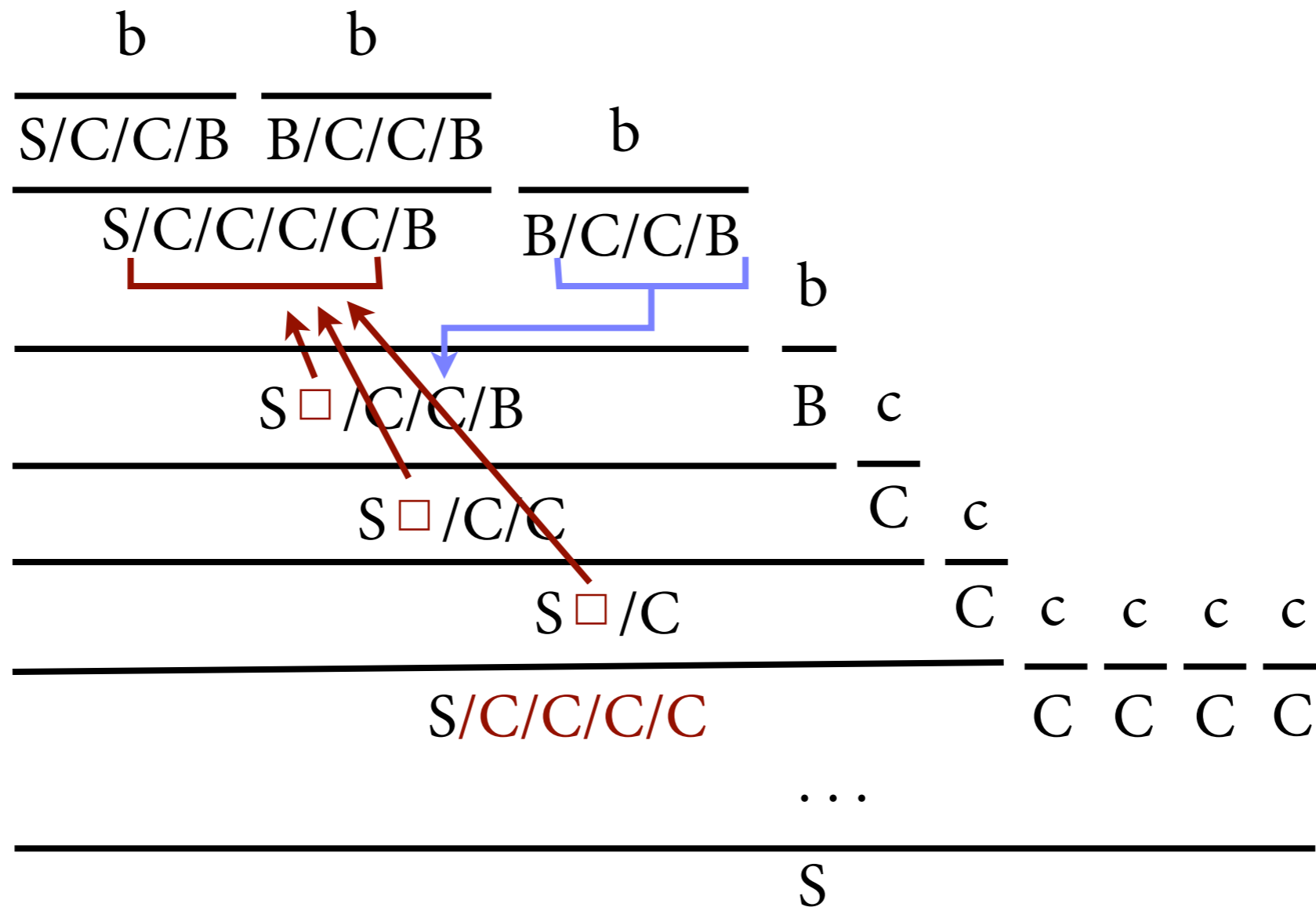
Lösung (Grundidee)



Lösung (Grundidee)



Lösung (Grundidee)



(Vijay-Shanker & Weir 1990)

Parsingalgorithmus

- Idee: Länge von Kategorien in Items jetzt beschränkt.
 - ▶ k_1 = Grad der maximal erlaubten Kompositionsregel
 - ▶ k_2 = max. Anzahl der Argumente in lexikalischer Kat.
 - ▶ Längenbeschränkung: $k_1 + k_2$ Argumente
- Teuerste Regel kombiniert drei Items:
 - ▶ $S \square /C + C + S/C/C/C/C/B \Rightarrow S/C/C/C/C$
- Genaue Analyse dieser Regel ergibt Laufzeit $O(n^6)$.

(Vijay-Shanker & Weir 1990)

Statistisches Parsing

- Wichtigster statistischer Parser für CCG: C&C-Parser (Clark & Curran 2007).
- Idee:
 - ▶ Maximum-Entropy-Modell auf Dependenzinterpretation von CCG-Parses.
 - ▶ Parsingalgorithmus berechnet besten Parse sehr effizient (mit Supertagging-Methoden).
 - ▶ Training: Syntaktisch annotiertes Korpus (z.B. PTB) in CCG-Annotationen übersetzen.

Dependenz-Interpretation von CCG

- Extrahiere aus CCG-Parse Dependenz-Tupel:
 $\langle \text{isst}_2, (S \setminus NP_1) / NP_2, 2, \text{käsebro}_5 \rangle$
 - ▶ “Käsebro” an Position 5 füllt zweites Argument von “isst” an Position 2.
- Vorgehen:
 - ▶ Argumentpositionen lexikalisch spezifizieren:
isst: $(S \setminus NP_1) / NP_2$
 - ▶ für jede Konstituente *Kopfwort* mitführen
 - ▶ Regelanwendung etabliert Dependenz zwischen Köpfen

Beispiel

Lexikon:

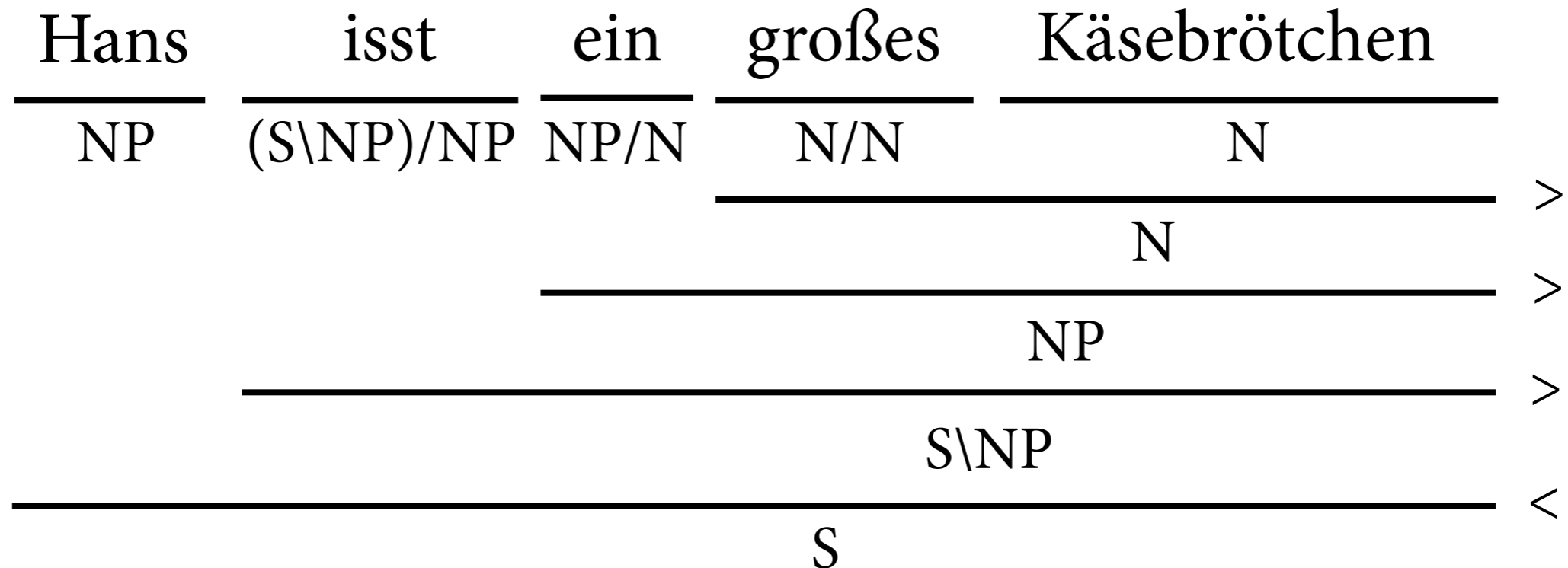
Hans: NP

ein: NP/N₁

isst: (S\NP₁)/NP₂

Käsebrötchen: N

großes: N/N₁



Beispiel

Lexikon:

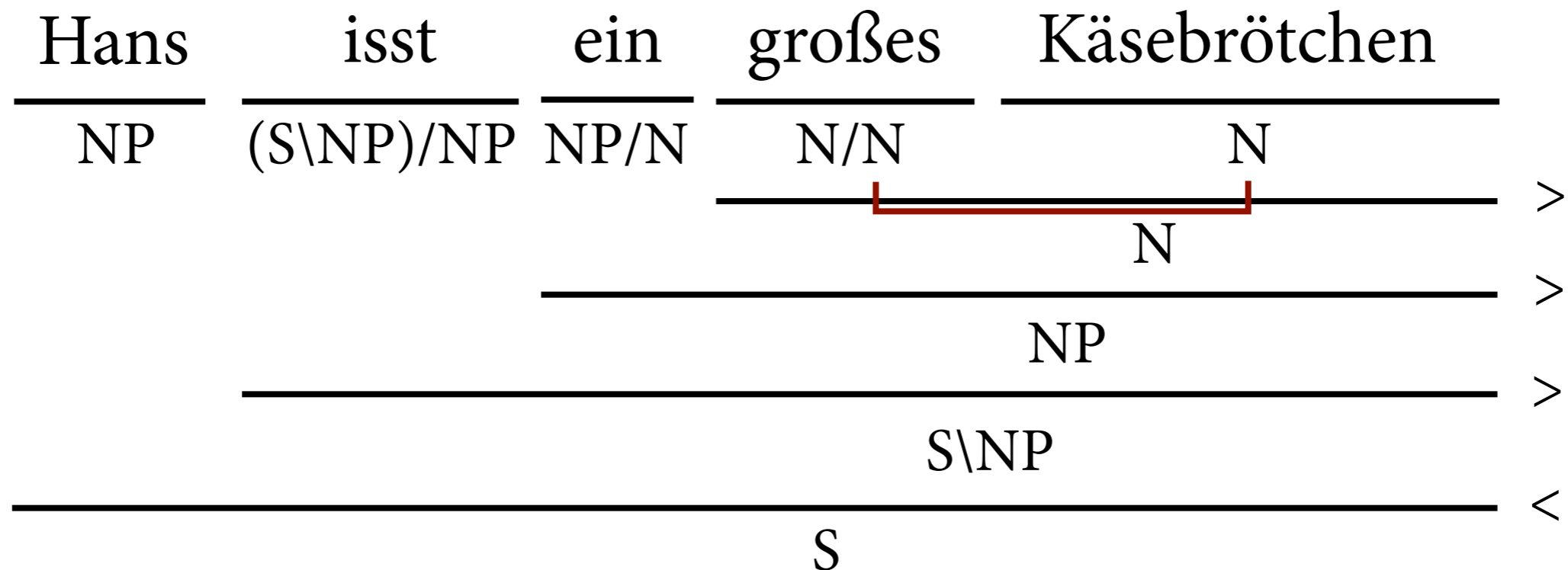
Hans: NP

ein: NP/N₁

isst: (S\NP₁)/NP₂

Käsebrötchen: N

großes: N/N₁



Beispiel

Lexikon:

Hans: NP

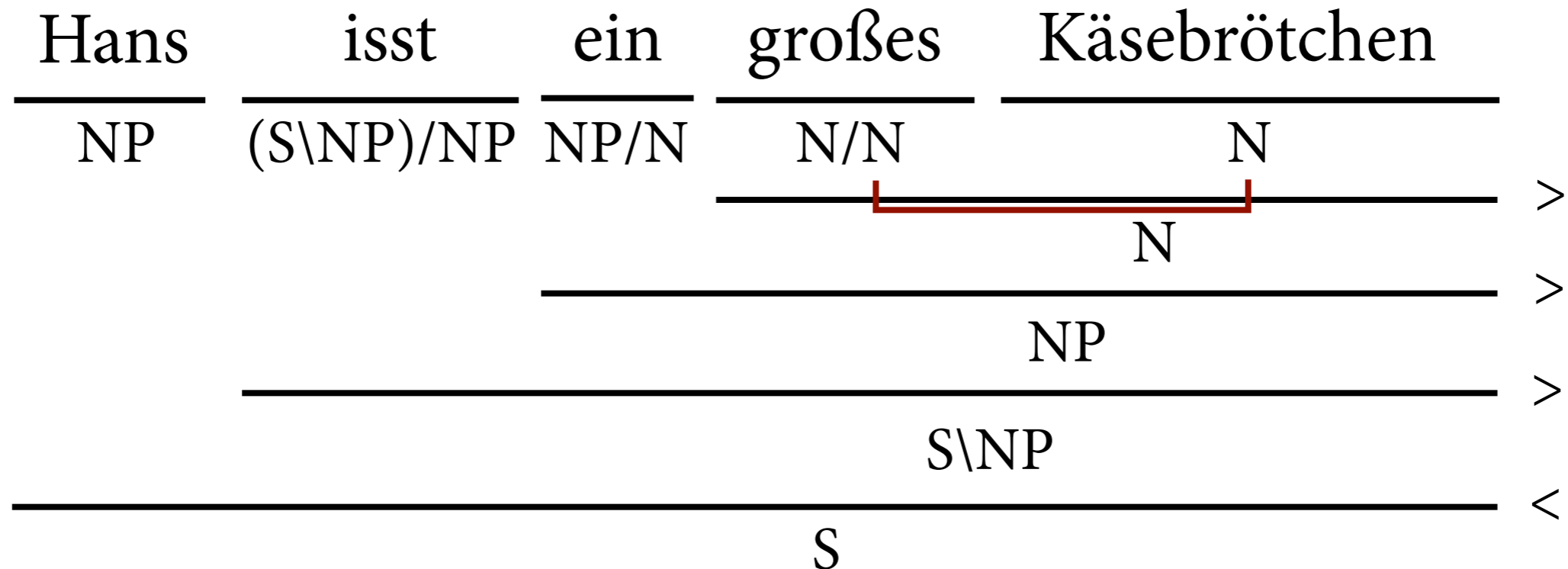
ein: NP/N₁

isst: (S\NP₁)/NP₂

Käsebrötchen: N

großes: N/N₁

⟨großes₄, N/N₁, 1, KB₅⟩



Beispiel

Lexikon:

Hans: NP

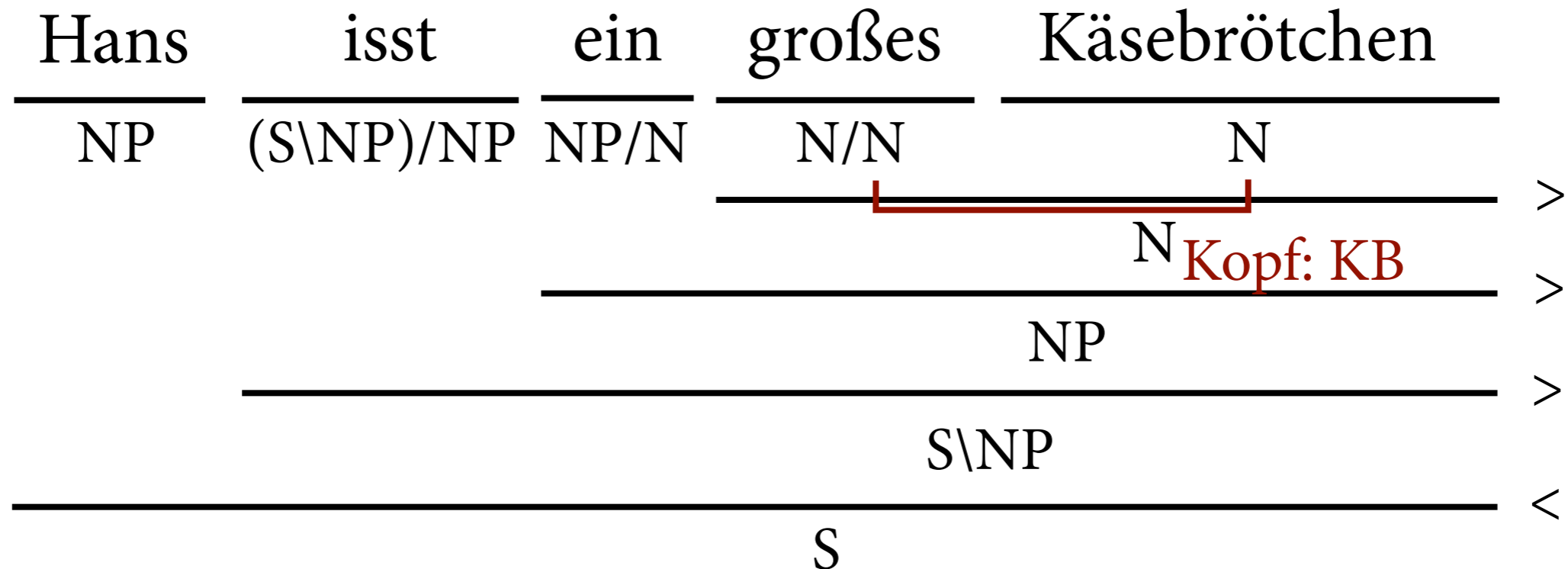
ein: NP/N₁

isst: (S\NP₁)/NP₂

Käsebrötchen: N

großes: N/N₁

⟨großes₄, N/N₁, 1, KB₅⟩



Beispiel

Lexikon:

Hans: NP

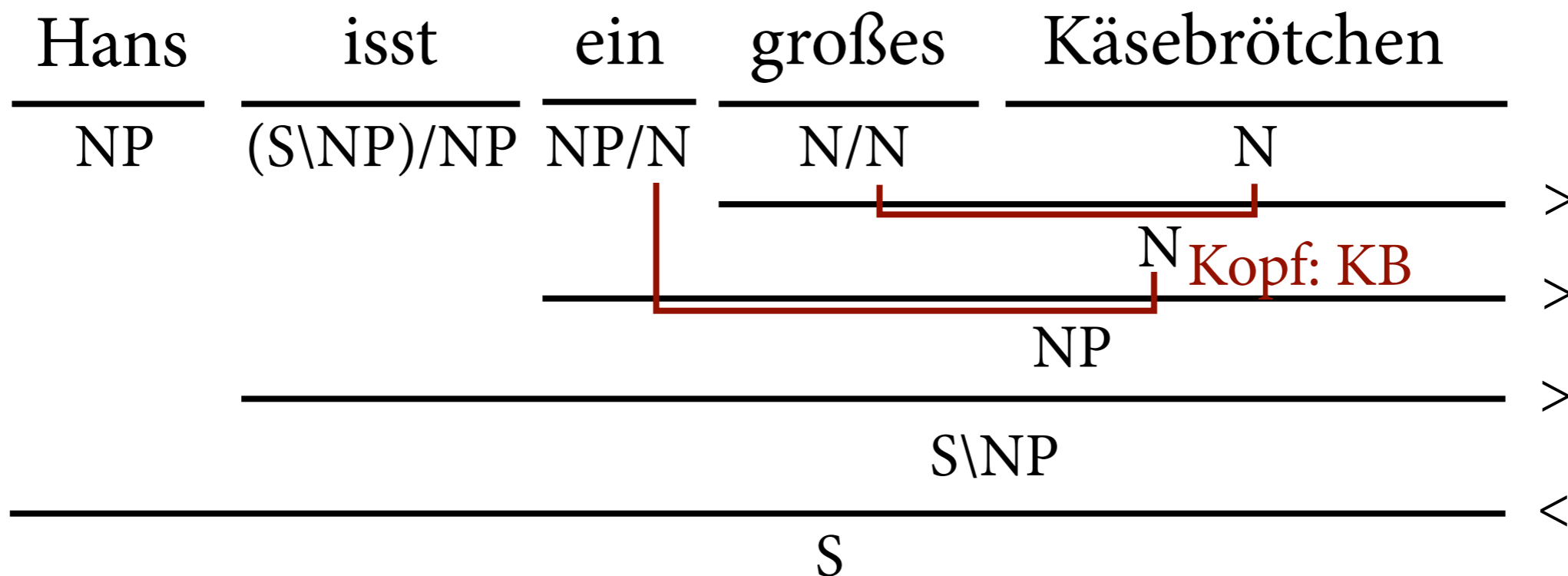
ein: NP/N₁

isst: (S\NP₁)/NP₂

Käsebrötchen: N

großes: N/N₁

⟨großes₄, N/N₁, 1, KB₅⟩



Beispiel

Lexikon:

Hans: NP

ein: NP/N₁

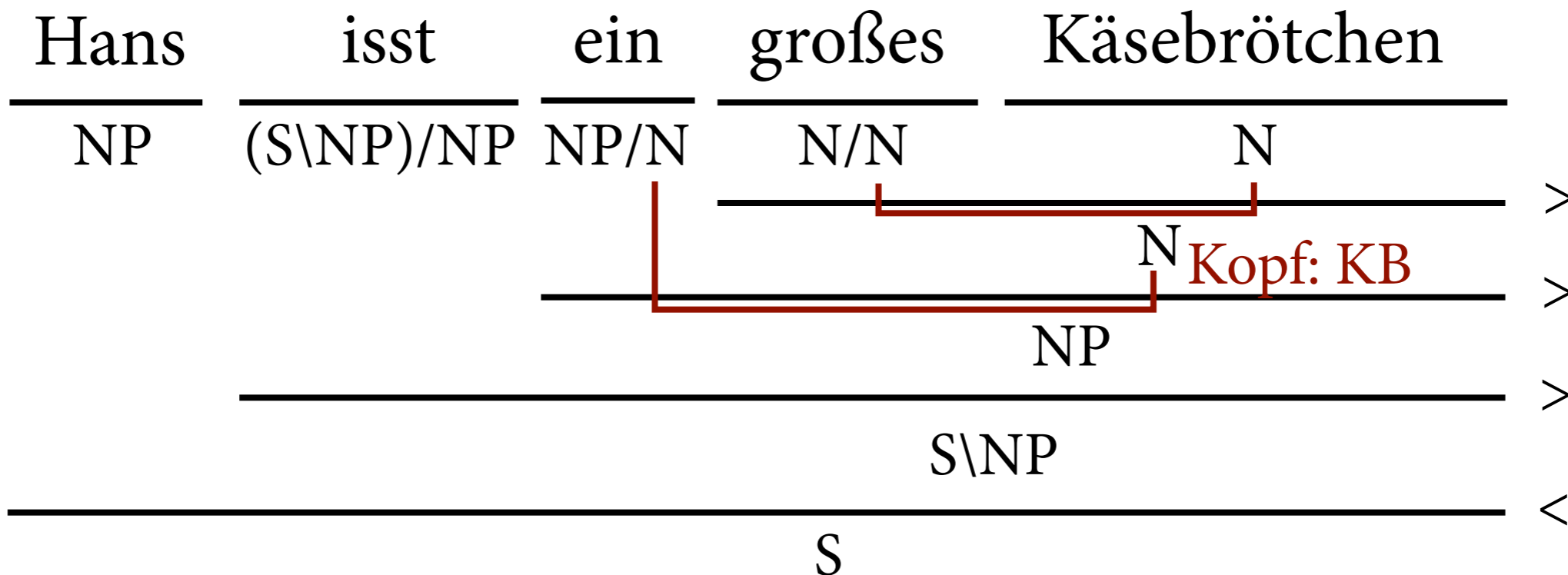
isst: (S\NP₁)/NP₂

Käsebrötchen: N

großes: N/N₁

⟨großes₄, N/N₁, 1, KB₅⟩

⟨ein₃, NP/N₁, 1, KB₅⟩



Beispiel

Lexikon:

Hans: NP

ein: NP/N₁

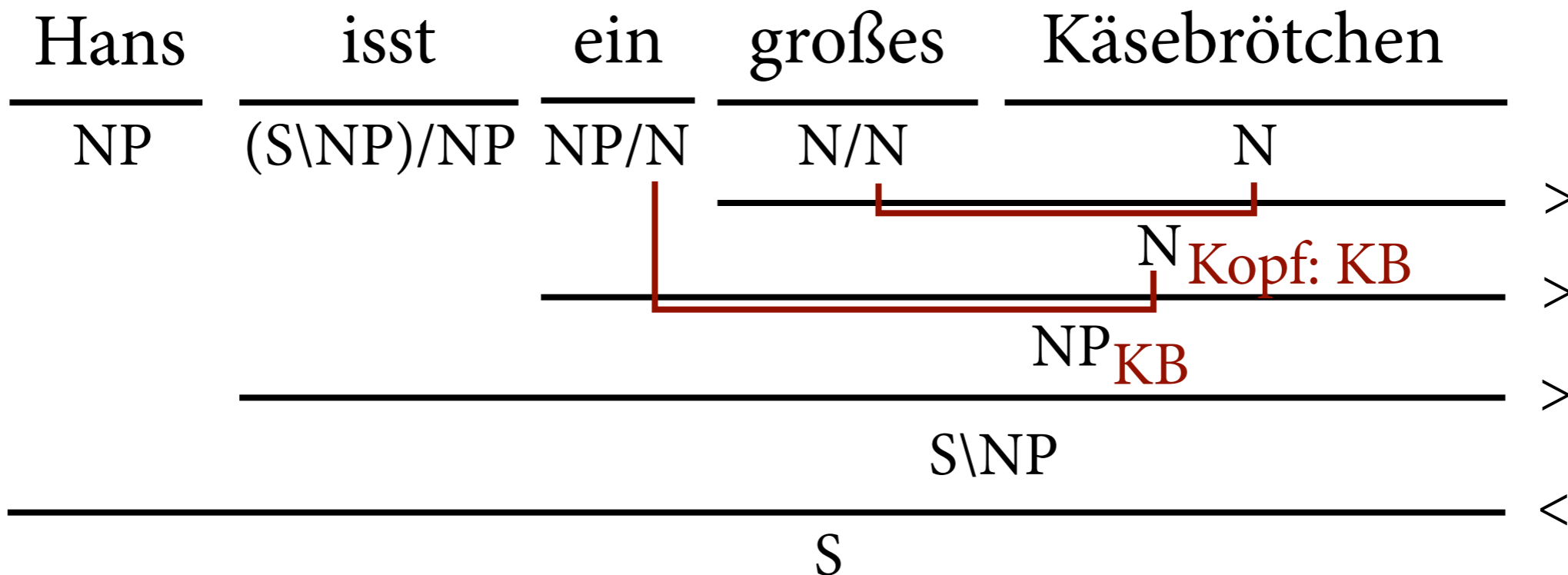
isst: (S\NP₁)/NP₂

Käsebrötchen: N

großes: N/N₁

⟨großes₄, N/N₁, 1, KB₅⟩

⟨ein₃, NP/N₁, 1, KB₅⟩



Beispiel

Lexikon:

Hans: NP

ein: NP/N₁

isst: (S\NP₁)/NP₂

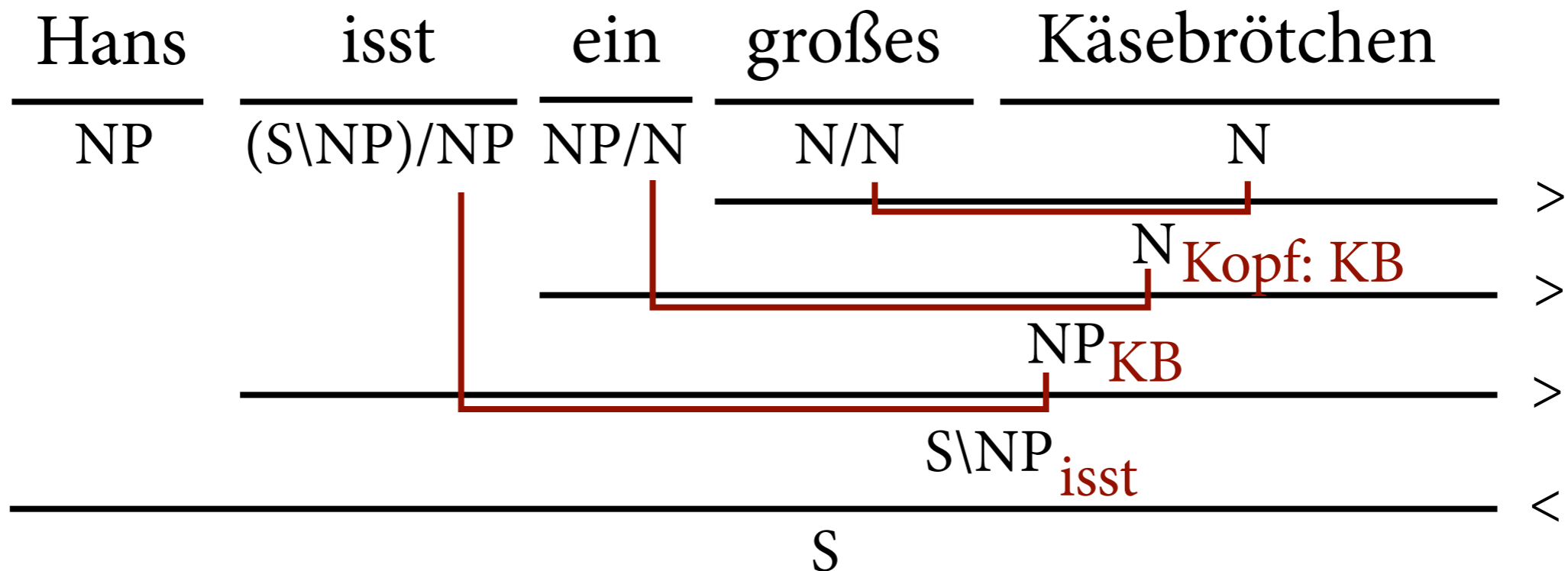
Käsebrötchen: N

großes: N/N₁

⟨großes₄, N/N₁, 1, KB₅⟩

⟨ein₃, NP/N₁, 1, KB₅⟩

⟨isst₂, (S\NP₁)/NP₂, 2, KB₅⟩



Beispiel

Lexikon:

Hans: NP

ein: NP/N₁

isst: (S\NP₁)/NP₂

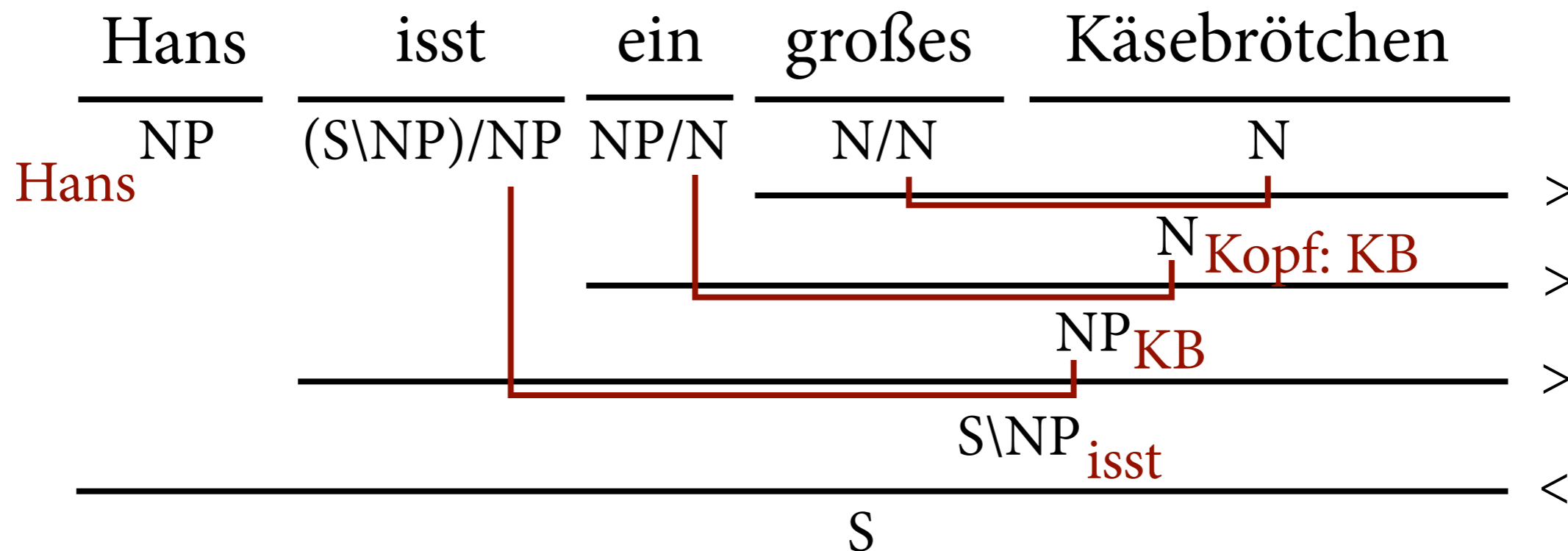
Käsebrötchen: N

großes: N/N₁

⟨großes₄, N/N₁, 1, KB₅⟩

⟨ein₃, NP/N₁, 1, KB₅⟩

⟨isst₂, (S\NP₁)/NP₂, 2, KB₅⟩



Beispiel

Lexikon:

Hans: NP

ein: NP/N₁

isst: (S\NP₁)/NP₂

Käsebrötchen: N

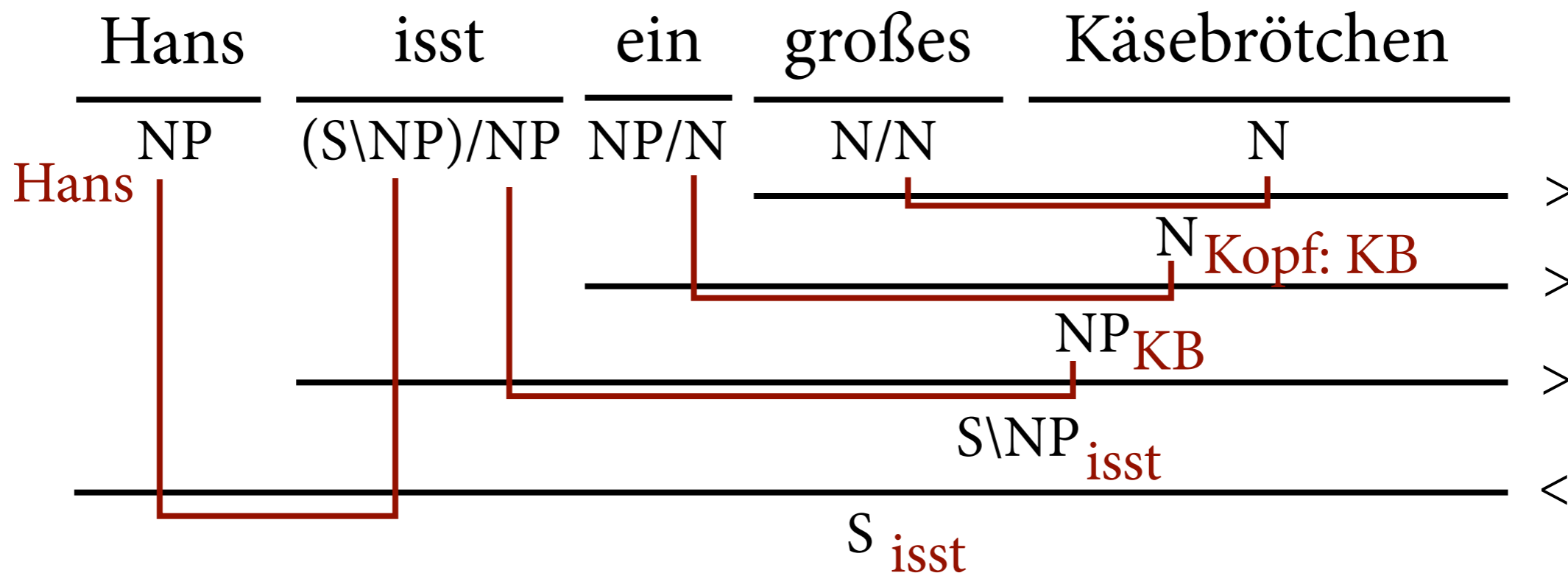
großes: N/N₁

⟨großes₄, N/N₁, 1, KB₅⟩

⟨ein₃, NP/N₁, 1, KB₅⟩

⟨isst₂, (S\NP₁)/NP₂, 2, KB₅⟩

⟨isst₂, (S\NP₁)/NP₂, 1, Hans₁⟩



Maximum-Entropy-Modell

- Wir wollen diskriminatives W.modell
 $P(t|w)$ für Parsebaum t gegeben String w .
- Verwende dafür Featurefunktionen $f(t,w)$, die
Passung von t für w definieren.
- Dann mit Vektor θ von Gewichten in MaxEnt-
Modell zusammensetzen:

$$P(t|w) = \frac{e^{\theta \cdot f(t,w)}}{\sum_t' e^{\theta \cdot f(t',w)}}$$

Einige Features

Feature type	Example
LexCat + Word	$(S/S)/NP$ + Before
LexCat + POS	$(S/S)/NP$ + IN
RootCat	$S[dcl]$
RootCat + Word	$S[dcl]$ + was
RootCat + POS	$S[dcl]$ + VBD
Rule	$S[dcl] \rightarrow NP \ S[dcl] \backslash NP$
Rule + Word	$S[dcl] \rightarrow NP \ S[dcl] \backslash NP$ + bought
Rule + POS	$S[dcl] \rightarrow NP \ S[dcl] \backslash NP$ + VBD

Feature type	Example
Word–Word	$\langle bought, (S \backslash NP_1) / NP_2, 2, stake, (NP \ NP) / (S[dcl] / NP) \rangle$
Word–POS	$\langle bought, (S \backslash NP_1) / NP_2, 2, NN, (NP \ NP) / (S[dcl] / NP) \rangle$
POS–Word	$\langle VBD, (S \backslash NP_1) / NP_2, 2, stake, (NP \ NP) / (S[dcl] / NP) \rangle$
POS–POS	$\langle VBD, (S \backslash NP_1) / NP_2, 2, NN, (NP \ NP) / (S[dcl] / NP) \rangle$
Word + Distance(words)	$\langle bought, (S \backslash NP_1) / NP_2, 2, (NP \ NP) / (S[dcl] / NP) \rangle + 2$
Word + Distance(punct)	$\langle bought, (S \backslash NP_1) / NP_2, 2, (NP \ NP) / (S[dcl] / NP) \rangle + 0$
Word + Distance(verbs)	$\langle bought, (S \backslash NP_1) / NP_2, 2, (NP \ NP) / (S[dcl] / NP) \rangle + 0$
POS + Distance(words)	$\langle VBD, (S \backslash NP_1) / NP_2, 2, (NP \ NP) / (S[dcl] / NP) \rangle + 2$
POS + Distance(punct)	$\langle VBD, (S \backslash NP_1) / NP_2, 2, (NP \ NP) / (S[dcl] / NP) \rangle + 0$
POS + Distance(verbs)	$\langle VBD, (S \backslash NP_1) / NP_2, 2, (NP \ NP) / (S[dcl] / NP) \rangle + 0$

Effizientes Parsing

- Features sind so definiert, dass sie schon auf Parse-Items ausgewertet werden können, nicht erst auf fertigem Parsebaum.
- Damit effizientes Chartparsing möglich.
- Umgang mit lexikalischer Ambiguität: Supertagging.

Zusammenfassung

- Semantikkonstruktion
- Chartparsing
- C&C-Parser, MaxEnt-Modell