Soziale Strukturen und Prozesse Kausale Inferenz mit Probabilistischen kontextfreien Grammatiken und Bayesschen Netzen Mit Multiagentensystem und Entscheidungsbaum für Rolle Agenten im Dialog nach empirisch gesicherter Handlungsgrammatik Algorithmisch Rekursive Sequenzanalyse

Soziale Strukturen und Prozesse hinterlassen rein physikalisch und semantisch unspezifische Spuren, die als Protokolle ihrer Reproduktion und Transformation gelesen werden können. So gelesen sind die Protokolle Texte, diskrete endliche Zeichenkette. Die Regeln der Reproduktion und Transformation können als probabilistische, kontextfreie Grammatiken oder als Bayessche Netze rekonstruiert werden. Die Rekonstruktion steht dann für eine kausale Inferenz der Transformationsregeln der sozialen Strukturen und Prozesse. In dem hier vorliegenden Beispiel ist das Protokoll eine Tonbandaufnahme eines Verkaufsgespräches auf einem Wochenmarkt

(https://github.com/pkoopongithub/algorithmisch-rekursive-sequenzanalyse/blob/main/Aachen_280694_11Uhr.mp3). Die Sequenzanalyse des transkribierten Protokolls (https://github.com/pkoopongithub/algorithmisch-rekursive-sequenzanalyse/blob/main/oechsle.pdf) und die Kodierung mit den generierten Kategorien (https://github.com/pkoopongithub/algorithmisch-rekursive-sequenzanalyse/blob/main/fallstruktur.pdf) ist dort auch abgelegt.

```
;; Paul Koop M.A. GRAMMATIKINDUKTION empirisch
;; gesicherter Verkaufsgespraeche
;; Die Simulation wurde ursprunglich entwickelt,
;; um die Verwendbarkeit von kontextfreien Grammatiken
;; fuer die Algorithmisch Rekursive Seguanzanalyse
;; zu ueberpruefen
;; Modellcharakter hat allein der Quelltext.
;; KBG->VBGKBBd->VBBdKBA->VBAKAE->VAEKAA->VAAKAV-> VAV
;; Die Produktionen --> sind entsprechend ihrer
;; emp. Auftrittswahrscheinlichkeit gewichtet
;; DIE GRAMMATIK WIRD AUS DEM KORPUS INDUZIERT
;; ein Left-to-the-Right-Modell
;;
;;; Transformationsmatrix
;;abcdefcd e f g h i j g h
     i k l;;
```

```
5 2
                                      7
         3 4
                   3
                       4
                            5
                                 6
                                           8
                                               9
                                                    6
                                                         7
;;0
    1 2
    8
         9
              10
                   11;;
;;
                                                          ;;
              2
                   3
                                      7
    0
         1
                       4
                            5
                                 6
                                           8
                                                9
                                                    10
                                                         11
;;
    12
         13
                   ;;
;;0
         1
                     ;;
              2
;;1
                     ;;
                   2
;;2
                     ;;
                        2
;;3
                     ;;
                            2
;;4
                     ;;
                                 2
;;5
              1
                     ;;
                                      2
;;6
                     ;;
                                           2
;;7
                     ;;
                                                2
;;8
                     ;;
                                 1
;;9
                                                    1
                     ;;
;;10
                                                         1
                ;;
;;11
                ;;
;;
;; Begruessung
                      := BG
                                                          ;;
;; Bedarf
                      := Bd
;; Bedarfsargumentation
                     := BA
;; Abschlusseinwaende
                      := AE
;; Verkaufsabschluss
                      := AA
;; Verabscheidung
                      := AV
;; Kunde
                      := vorangestelltes K
;; Verkaeufer
                      := vorangestelltes V
;;
;; Korpus
  (define korpus (list 'KBG 'VBG 'KBBd 'VBBd 'KBA 'VBA 'KBBd 'VBBd
'KBA 'VBA 'KAE 'VAE 'KAE 'VAE 'KAA 'VAA 'KAV 'VAV));; 0 - 17
```

;; Korpus durchlaufen
 (define (lesen korpus)

```
;; car ausgeben
 (display (car korpus))
 ;; mit cdr weitermachen
 (if(not(null? (cdr korpus)))
  (lesen (cdr korpus))
  ;;(else)
 )
)
;; Lexikon
 (define lexikon (vector 'KBG 'VBG 'KBBd 'VBBd 'KBA 'VBA 'KAE 'VAE
'KAA 'VAA 'KAV 'VAV)) ;; 0 - 12
 ;; Index fuer Zeichen ausgeben
 (define (izeichen zeichen)
 (define wertizeichen 0)
 (do ((i 0 (+ i 1)))
 ( (equal? (vector-ref lexikon i) zeichen))
 (set! wertizeichen (+ 1 i))
 ;;index zurueckgeben
 wertizeichen
)
;; transformationsmatrix
 (define matrix (vector zeile0 zeile1 zeile2 zeile3 zeile4 zeile5
```

(define matrix (vector zeile0 zeile1 zeile2 zeile3 zeile4 zeile5
zeile6 zeile7 zeile8 zeile9 zeile10 zeile11 zeile12 zeile13 zeile14
zeile15 zeile16 zeile17))

```
;; Transformationen zaehlen
      ;; Korpus durchlaufen
   (define (transformationenZaehlen korpus)
     :: car zaehlen
      (vector-set! (vector-ref matrix (izeichen (car korpus)))
(izeichen (car(cdr korpus))) (+ 1 (vector-ref (vector-ref matrix
(izeichen (car korpus))) (izeichen (car(cdr korpus))))))
     ;; mit cdr weitermachen
      (if(not(null? (cdr (cdr korpus))))
       (transformationenZaehlen (cdr korpus))
       ;;(else)
   )
   ;; Transformation aufaddieren
   ;; Zeilensummen bilden und Prozentwerte bilden
;; Grammatik
   (define grammatik (list '- ))
   ;; aus matrix regeln bilden und regeln in grammatik einfügene
   (define (grammatikerstellen matrix)
    (do ((a 0 (+ a 1)))
        ((= a 12) )(newline)
      (do ((b 0 (+ b 1)))
          ((= b 12))
        (if (< 0 (vector-ref (vector-ref matrix a) b) )</pre>
         (display (cons (vector-ref lexikon a) (cons '-> (vector-ref
lexikon b))))
    )
Zum Erstellen der Grammatik wird die Transformationstabelle erstellt und aus dieser die
Grammatik
 (transformationenZaehlen korpus)
 (grammatikerstellen matrix)
Die Grammatik wird dann erstellt
(KBG -> . VBG)
(VBG -> . KBBd)
(KBBd -> . VBBd)
(VBBd -> . KBA)
(KBA \rightarrow VBA)
```

```
(VBA -> . KBBd)(VBA -> . KAE)
(KAE -> . VAE)
(VAE -> . KAE)(VAE -> . KAA)
(KAA -> . VAA)
(VAA -> . KAV)
(KAV -> . VAV)
```

Mit dieser Grammatik und den empirischen Auftrittswahrscheinlichkeiten lässt sich dann ein Transduktor erstellen, der Protokolle Simuliert

```
;; Paul Koop M.A. 1994 Sequenzanalyse empirisch
;; gesicherter Verkaufsgespraeche
                                                ;;
;; Die Simulation wurde ursprunglich entwickelt,
;; um die Verwendbarkeit von kontextfreien Grammatiken
;; fuer die Algorithmisch Rekursive Sequanzanalyse
;; zu ueberpruefen
;; Modellcharakter hat allein der Quelltext.
VKG
;;
;;
;;
    BG
;;
          BBd - -
;;
  KBG->VBGKBBd->VBBdKBA->VBAKAE->VAEKAA->VAAKAV-> VAV
                                                ;;
  Die Produktionen --> sind entsprechend ihrer
  emp. Auftrittswahrscheinlichkeit gewichtet
                                                ;;
 Waehrend die Kanten des Strukturbaumes ein Top-down-Modell
;; wiedergeben, bilden die Produktionen
;; des Kategoriensystem-Systems (K-System)
                                                ;;
;; ein Left-to-the-Right-Modell
                                                ;;
;;
;; Verkaufsgespraech
                 := VKG
                                                ;;
```

```
;; Verkaufstaetigkeit := VT
;; Bedarfsteil := B
;; Abschlussteil := A
;; Begruessung := BG
:: Bedarf := Bd
                                                                ;;
;; Bedarfsargumentation := BA
;; Abschlusseinwaende := AE
                                                                ;;
;; Verkaufsabschluss := AA
;; Verabscheidung := AV
;; Kunde := vorangestelltes K
;; Verkaeufer := vorangestelltes V
                                                                ;;
Die Fallstruktur wird rein physikalisch protokolliert
                                                                ;;
    mechanisch, magnetisch, optisch oder digital D/A-Wandler
     (interpretationsfreies physikalisches Protokoll)
                                                                ;;
    z.B. Mikrophonierung, Kinematographie,
    Optik, Akustik, mechanische, analoge, digitale Technik
                                                               ;;
  - Das Protokoll wird transkribiert
                                                                ;;
     (Vertextung, diskrete Ereigniskette,
                                                                ;;
     Plausibilitaet, Augenscheinvalidität)
                                                                ;;
    Searle, Austin: Sprechakte, Paraphrase, moegl.
    Intentionen, konstitutive, konventionelle Regeln
                                                                ;;
    Durch Lesartenproduktion und Lesartenfalsifikation
                                                               ;;
    wird Sequenzstelle fuer Sequenzstelle informell
    das Regelsystem erzeugt
                                                               ;;
;;
    Searle, Austin: Sprechakte, Paraphrase, moegl.
;;
    Intentionen, konstitutive, konventionelle Regeln
;;
     (bei jeder Sequenzstelle werden extensiv Lesarten erzeugt, ;;
     die Lesarten jeder nachfolgenden Sequenzstelle
     falsifizieren die Lesarten der vorausgehenden Sequenzstelle,;;
;;
     Oevermann: Sequenzanalyse
     das Regelsystem bildet ein kontextfreies Chomskysystem,
;;
     die Ersetzungsregeln sind nach Auftrittswahrscheinlichkeit
      gewichtet, die Interkodierreliabilitaet wird bestimmt, ;;
;;
      z.B. Mayring R, Signifikanz z.B. Chi-Quadrat)
                                                                ;;
    Die Regeln werden in ein K-System uebersetzt
    dabei werden die Auftrittshaeufigkeiten kumuliert
;;
                                                                ;;
    um den Rechenaufwand zur Laufzeit zu minimieren
;;
                                                                ;;
;;
    Chomsky: formale Sprachen
                                                                ;;
;; - Auf einem Computer wird unter LISP eine Simulation gefahren
    McCarthy, Papert, Solomon, Bobrow, Feuerzeig
;; - Das Resultat der Simulation, eine terminale Zeichenkette,
                                                                ;;
    wird in ein Protokoll uebersetzt
;; - Das künstlich erzeugte Protokoll wird auf seine Korrelation
```

```
mit empirischen Protokollen ueberprueft
;;
                               ;;
;; - Bei Bedarf werden Korrekturen am K-System vorgenommen
  und die Simulation wird wiederholt
                               ;;
;; Welt 3 Popper
(setq w3
(anfang 100 (s vkg)) ;; hier nur Fallstruktur Verkaufsgespraeche
((s vkg) 100 ende)
)
;; Kunde teilt Bedarf mit, Verkaeufer spiegelt Bedarf Kunde
(setq bbd
(kbbd 100 vbbd)
;; wechselseitige Bedarfsargumentation nach Bedarfsmitteilung
(setq ba
(kba 100 vba)
)
;;
;; wechselseitige Einwandsabklaerung
                               ;;
```

```
(setq ae
'(
(kae 100 vae)
)
;; Verkaufsabschluss
;; des Abschlussteils nach den Abschlusseinwaenden
                     ;;
(setq aa
(kaa 100 vaa)
)
......
;; Bedarfsteils
                     ;;
(setq b
((s bbd) 100 (s ba))
)
;;
                     ;;
;; Abschlussteil
(setq a
((s ae)50(s ae))
((s ae)100(s aa))
)
```

```
;;
;;
;; Verkaufsteil
                           ;;
;; im Anschluss an Begruessung
                           ;;
(setq vt
'(
((s b)50(s b))
((s b)100(s a))
)
;;
;; Begruessung
(setq bg
(kbg 100 vbg)
)
)
;; Verabschiedung
                           ;;
(setq av
'(
(kav 100 vav)
)
;; Verkaufsgespraech
(setq vkg
((s bg)100(s vt))
((s vt)50(s vt))
((s vt)100(s av))
```

```
;; Algorithmus ueber generativer Struktur
                                                           ;;
;; Generiert die Sequenz
(defun qs (st r); Uebergabe Sequenzstelle und Regelliste
(cond
 ;; gibt nil zurück, wenn das Sequenzende ereicht ist
 ((equal st nil) nil)
 ;; gibt terminale Sequenzstelle mit Nachfolgern zurueck
 ((atom st)(cons st(gs(next st r(random 101))r)))
 ;; gibt expand. nichtterm. Sequenzstelle mit Nachfolger zurueck
 (t (cons(eval st)(gs(next st r(random 101))r)))
)
)
;; Generiert nachfolgende Sequenzstelle
(defun next (st r z);; Sequenzstelle, Regeln und Haeufigkeitsmass
(cond
 ;; gibt nil zurueck, wenn das Sequenzende erreicht ist
 ((equal r nil)nil)
 ;; waehlt Nachfolger mit Auftrittsmass h
 (
      and(<= z(car(cdr(car r))))</pre>
      (equal st(car(car r)))
  (car(reverse(car r)))
 ;; in jedem anderen Fall wird Regelliste weiter durchsucht
 (t(next st (cdr r)z))
)
;; waehlt erste Sequenzstelle aus Regelliste
;;vordefinierte funktion first wird ueberschrieben, alternative
umbenennen
(defun first (list)
(car(car list))
```

```
;; startet Simulation fuer eine Fallstruktur
(defun s (list) ;; die Liste mit dem K-System wird uebergeben
(gs(first list)list)
)

;;;
;; Ruft den Algorithmus auf / Welt 3 Popper /alt. jew. Fallstrukt.;;
;;;
;; alternativ (s vkg) / von der Konsole aus (s w3) oder (s vkg)
(s w3)
```

CL-USER 20 > (s w3) (ANFANG ((KBG VBG) (((KBBD VBBD) (KBA VBA)) ((KAE VAE) (KAA VAA))) (((KBBD VBBD) (KBA VBA)) ((KAE VAE) (KAA VAA))) (((KBBD VBBD) (KBA VBA)) ((KBBD VBBD) (KBA VBA)) ((KAE VAE) (KAA VAA))) (KAV VAV)) ENDE)

Ein umfangreicheres und um die Klammern bereinigtes Beispiel:

KBG VBG KBBD VBBD KBA VBA KAE VAE KAA VAA KBBD VBBD KBA VBA KBBD VBBD KBA VBA KBBD VBBD KBA VBA KAE VAE KAA VAA KAV VAV KBG VBG KBBD VBBD KBA VBA KAE VAE KAE VAE KAE VAE KAE VAE KAE VAE KAA VAA KBBD VBBD KBA VBA KAE VAE KAA VAA KBBD VBBD KBA VBA KBBD VBBD KBA VBA KAE VAE KAA VAA KAV VAV KBG VBG KBBD KBA VBA KBBD VBBD KBA VBA KAE VAE KAE VAE KAA VAA KBBD VBBD KBA VBA KAE VAE KAA VAA KBBD VBBD KBA VBA KAE VAE KAE VAE KAA VAA KAV VAV

Das linguistische Korpus in diesem Beispiel: Die Worte des Korpus sind durch Leerzeichen getrennt. Die Worte des Korpus sind Kategorien, die bei einer qualitativen Interpretation des Transkriptes eines Verkaufsgespräches den wechselnden Interakten von Käufer und Verkäufer zugeordnet 1993, 1994 wurden. Die Tondateien, die Transkripte, die Interpretationen und die erstellten Quellcodes (Induktor Scheme, Parser Pascal, Transduktor Lisp sind an dem Ort zum download frei verfügbar, an dem sich diese Jupyter Notebook Datei befindet).

Das Programm liest den Korpus aus einer Datei ein und extrahiert die Terminalsymbole, indem es alle Substrings sucht, die mit "K" oder "V" beginnen und aus mindestens einem Großbuchstaben bestehen. Die vorangestellten "K" oder "V" werden aus den Terminalsymbolen entfernt, um die Nonterminalsymbole zu erhalten. Dann werden die Regelproduktionen erstellt, indem für jedes Nonterminalsymbol alle Terminalsymbole gesammelt werden, die diesem Symbol entsprechen. Schließlich gibt das Programm die Grammatikregeln und das Startsymbol aus.

```
PROGRAM parser (INPUT, OUTPUT);
USES CRT;
*****
(* Paul Koop Chart Parser VKG
*)
(*
*)
*****)
(*_____
 (* Vereinbarungsteil
(*-----
- - - * )
 CONST
              = 0;
  c0
  c1
                   1:
                  2;
  c2
  с3
                  3;
                  4:
  c4
              =
  c5
              =
                  5;
  c10
              =
                  10;
  c11
                  11:
              =
  cmax
                  80;
  cwort
             =
                  20;
             : STRING(.cmax.) = '';
= 'LEXIKONVKG.ASC';
  CText
  datei
              = ' ';
  blank
  CopyRight
  - 'Demo-Parser Chart-Parser Version 1.0(c)1992 by Paul Koop';
 TYPE
              = ( Leer, VKG, BG, VT, AV, B, A, BBD, BA, AE, AA,
  TKategorien
                  KBG, VBG, KBBD, VBBD, KBA, VBA, KAE, VAE,
                  KAA, VAA, KAV, VAV);
  PTKategorienListe = ^TKategorienListe;
  TKategorienListe = RECORD
                 Kategorie : TKategorien;
                weiter :PTKategorienListe;
                END:
```

```
PTKante
                  = ^TKante;
PTKantenListe
                  = ^TKantenListe;
TKantenListe
                  = RECORD
                     kante: PTKante;
                     next :PTKantenListe;
                    END;
TKante
                  = RECORD
                     Kategorie :TKategorien;
                     vor,
                     nach,
                     zeigt
                                :PTKante;
                     gefunden :PTKantenListe;
                     aktiv
                                :BOOLEAN;
                                : INTEGER;
                     nummer
                     nachkomme :BOOLEAN;
                     CASE Wort: BOOLEAN OF
                      TRUE:
                           (inhalt:STRING(.cwort.););
                      FALSE:
                           (gesucht :PTKategorienListe;);
                     END;
           = RECORD
TWurzel
               spalte,
               zeigt
                         :PTKante;
              END;
TEintrag
            = RECORD
              A,I
                    :PTKante;
              END;
PTAgenda
            = ^TAgenda;
TAgenda
            = RECORD
               A,I :PTKante;
               next,
               back : PTAgenda;
              END;
PTLexElem
            - ^TLexElem;
TLexElem
            = RECORD
               Kategorie: TKategorien;
               Terminal : STRING(.cwort.);
               naechstes: PTLexElem;
              END;
```

```
TGrammatik = ARRAY (.c1..c10.)
               0F
               ARRAY (.c1..c4.)
               OF TKategorien;
  CONST
  Grammatik :
                  TGrammatik =
              (VKG, BG,
                            VT,
                                  AV),
              (BG,
                   KBG,
                            VBG,
                                  Leer),
              (VT,
                   В,
                            Α,
                                  Leer),
                   KAV,
              (AV,
                            VAV,
                                  Leer),
              (B,
                   BBd,
                            BA,
                                  Leer),
                            AA,
              (A,
                   ΑE,
                                  Leer),
              (BBd, KBBd,
                            VBBd,
                                  Leer),
                            VBA,
              (BA, KBA,
                                  Leer),
              (AE, KAE,
                            VAE,
                                  Leer),
              (AA, KAA,
                            VAA,
                                  Leer)
             );
  nummer :INTEGER = c0;
(*----
---*)
(* Variablen
*)
---*)
 VAR
  Wurzel,
           : TWurzel;
  Pziel
           : PTKante;
  Pneu
  Agenda,
  PAgenda,
             : PTAgenda;
  Paar
  LexWurzel,
  LexAktuell,
  LexEintrag : PTLexElem;
  Lexikon
             : Text;
*****)
(* FUNKTIONEN
```

```
*****
 (* KantenZaehler
(*----
---*)
 FUNCTION NimmNummer: INTEGER;
 BEGIN
  Nummer := Nummer + c1;
  NimmNummer := Nummer
 END:
*****
(* PROZEDUREN
*****
 (* LexikonLesen
---*)
 PROCEDURE LiesDasLexikon (VAR f:Text;
                 G:TGrammatik;
                 l:PTLexElem);
  VAR
   zaehler :INTEGER;
  z11 : 1..c11;
z4 : 1..c4;
ch : CHAR;
```

```
st5 : STRING(.c5.);
BEGIN
ASSIGN(f,datei);
LexWurzel := NIL;
RESET(f);
WHILE NOT EOF(f)
 D0
   BEGIN
    NEW(LexEintrag);
    IF LexWurzel = NIL
     THEN
      BEGIN
       LexWurzel := LexEintrag;
       LexAktuell:= LexWurzel;
       LexEintrag^.naechstes := NIL;
      END
     ELSE
      BEGIN
       LexAktuell^.naechstes := LexEintrag;
       LexEIntrag^.naechstes := NIL;
                             := LexAktuell^.naechstes;
       LexAktuell
      END:
    LexEintrag^.Terminal := '';
    st5 := '';
    FOR Zaehler := c1 to c5
     D0
      BEGIN
       READ(f,ch);
       st5 := st5 + UPCASE(ch)
      END:
    REPEAT
     READ(f,ch);
     LexEintrag^.terminal := LexEintrag^.Terminal + UPCASE(ch);
    UNTIL EOLN(f);
    READLN(f);
    IF st5 = 'KBG**' THEN LexEintrag^.Kategorie := KBG
                                                            ELSE
    IF st5 = 'VBG**' THEN LexEintrag^.Kategorie := VBG
                                                            ELSE
    IF st5 = 'KBBD*' THEN LexEintrag^.Kategorie := KBBD
                                                            ELSE
    IF st5 = 'VBBD*' THEN LexEintrag^.Kategorie := VBBD
                                                            ELSE
    IF st5 = 'KBA**' THEN LexEintrag^.Kategorie := KBA
                                                            ELSE
    IF st5 = 'VBA**' THEN
                           LexEintrag^.Kategorie := VBA
                                                            ELSE
    IF st5 = 'KAE**' THEN
                           LexEintrag^.Kategorie := KAE
                                                            ELSE
    IF st5 = 'VAE^{**}' THEN
                           LexEintrag^.Kategorie := VAE
                                                            ELSE
    IF st5 = 'KAA**' THEN
                           LexEintrag^.Kategorie := KAA
                                                            ELSE
    IF st5 = 'VAA**' THEN
                           LexEintrag^.Kategorie := VAA
                                                            ELSE
    IF st5 = 'KAV**' THEN
                                                            ELSE
                           LexEintrag^.Kategorie := KAV
    IF st5 = 'VAV**' THEN
                           LexEintrag^.Kategorie := VAV
   END;
END;
```

```
---*)
 (* SatzLesen
---*)
 PROCEDURE LiesDenSatz;
  VAR
   satz:
                  STRING(.cmax.);
   zaehler:
                  INTEGER;
  BEGIN
   CLRSCR;
   WRITELN(CopyRight);
   WRITE('----> ');
   Wurzel.spalte := NIL;
   Wurzel.zeigt := NIL;
   READLN(satz);
   FOR zaehler := c1 to LENGTH(satz)
    DO satz(.zaehler.) := UPCASE(satz(.zaehler.));
   Satz := Satz + blank;
   Writeln('----> ',satz);
   WHILE satz <> ''
   D0
   BEGIN
       NEW(Pneu);
       Pneu^.nummer :=NimmNummer;
Pneu^.wort := TRUE;
       NEW(Pneu^.gefunden);
       Pneu^.gefunden^.kante := Pneu;
       pneu^.gefunden^.next := NIL;
       Pneu^.gesucht := NIL;
Pneu^.nachkomme :=FALSE;
       IF Wurzel.zeigt = NIL
        THEN
         BEGIN
           Wurzel.zeigt := pneu;
           Wurzel.spalte:= pneu;
           PZiel.spalte := pneu;
           PZiel.zeigt := Pneu;
           pneu^.vor := NIL;
Pneu^.zeigt := NIL;
           Pneu^.nach := NIL;
         END
        ELSE
         BEGIN
```

```
Wurzel.zeigt^.zeigt := Pneu;
          Pneu^.vor := Wurzel.zeigt;
Pneu^.nach := NIL;
Pneu^.zeigt := NIL;
Wurzel.zeigt := Wurzel.zeigt^.zeigt;
         END:
       pneu^.aktiv := false:
       pneu^.inhalt := COPY(satz,c1,POS(blank,satz)-c1);
       LexAktuell := LexWurzel;
       WHILE LexAktuell <> NIL
        D0
         BEGIN
          IF LexAktuell^.Terminal = pneu^.inhalt
            BEGIN
              pneu^.Kategorie := LexAktuell^.Kategorie;
          LexAktuell := LexAktuell^.naechstes;
       DELETE(satz,c1,POS(blank,satz));
      END;
   END;
 (* Regel3KanteInAgendaEintragen
---*)
  PROCEDURE Regel3KanteInAgendaEintragen (Kante:PTKante);
   VAR
    Wurzel,
    PZiel :TWurzel;
   PROCEDURE NeuesAgendaPaarAnlegen;
    BEGIN
     NEW(paar);
     IF Agenda = NIL
      THEN
       BEGIN
        Agenda := Paar;
        Pagenda:= Paar;
        Paar^.next := NIL;
        Paar^.back := NIL;
```

```
END
   ELSE
    BEGIN
     PAgenda^.next := Paar;
     Paar^.next := NIL;
Paar^.back := Pagenda;
Pagenda := Pagenda^.next;
   END:
END;
BEGIN
IF Kante^.aktiv
  THEN
   BEGIN
    Wurzel.zeigt := Kante^.zeigt;
    WHILE wurzel.zeigt <> NIL
     D0
     BEGIN
      IF NOT(wurzel.zeigt^.aktiv)
       THEN
        BEGIN
         NeuesAgendaPaarAnlegen;
         paar^.A := kante;
         paar^.I := wurzel.zeigt;
        END:
     Wurzel.zeigt := Wurzel.zeigt^.nach
     END
   END
  ELSE
  BEGIN
    PZiel.zeigt := Kante;
    WHILE NOT(PZiel.zeigt^.Wort)
     DO PZiel.Zeigt := PZiel.Zeigt^.Vor;
    Wurzel.Zeigt := PZiel.Zeigt;
    Wurzel.Spalte := PZiel.Zeigt;
    PZiel.Spalte := Pziel.zeigt;
    WHILE wurzel.spalte <> NIL
     D0
     BEGIN
      WHILE wurzel.zeigt <> NIL
      D0
      BEGIN
       IF wurzel.zeigt^.aktiv
        AND (Wurzel.zeigt^.zeigt = PZiel.spalte)
        THEN
         BEGIN
          NeuesAGendaPaarAnlegen;
          paar^.I := kante;
          paar^.A := wurzel.zeigt;
         END;
```

```
Wurzel.zeigt := Wurzel.zeigt^.nach
      END;
      wurzel.spalte := wurzel.spalte^.vor;
      wurzel.zeigt := wurzel.spalte;
     END
     END
    END:
(*-----
(*<sup>'</sup>AgendaAusgabe
*)
(*-----
---*)
 PROCEDURE NimmAgendaEintrag(VAR PEintrag:PTAgenda);
    IF PAgenda = Agenda
    THEN
     BEGIN
     PEintrag := Agenda;
     PAgenda := NIL;
     Agenda := NIL;
     END
    ELSE
     BEGIN
     PAGENDA := PAGENDA^.back;
PEintrag := PAgenda^.next;
     PAGENDA^.next := NIL;
     END;
  END;
(*----
(* Regel2EineNeueKanteAnlegen
         -----
---*)
 PROCEDURE Regel2EineNeueKanteAnlegen( Kante :PTKante;
                             Kategorie : TKategorien;
                             Gram :TGrammatik );
```

```
VAR
                      :TWurzel;
    Wurzel
    PHilfe,
    PGesuchteKategorie : PTKategorienListe;
    zaehler.
    zaehler2
                      :INTEGER;
  BEGIN
  Wurzel.zeigt := Kante;
  Wurzel.spalte:= Kante;
  WHILE Wurzel.zeigt^.nach <> NIL
   DO Wurzel.zeigt := Wurzel.zeigt^.nach;
   FOR zaehler := c1 To c11
    D0
         (kategorie = Gram(.zaehler,c1.))
     AND (kategorie <> Leer)
      THEN
      BEGIN
       Gram(.zaehler,c1.) := Leer;
       NEW(pneu);
       Wurzel.zeigt^.nach := pneu;
      pneu^.nummer := NimmNummer;
       FOR zaehler2 := c2 TO c4
        D0
        BEGIN
         IF Gram(.zaehler,zaehler2.) <> Leer
          THEN
           BEGIN
           NEW(PGesuchteKategorie);
            PGesuchteKategorie^.weiter:= NIL;
           PGesuchteKategorie^.Kategorie :=
Gram(.zaehler, zaehler2.);
           IF Pneu^.gesucht = NIL
            THEN
             BEGIN
              PHilfe := PGesuchteKategorie;
              Pneu^.gesucht := PHilfe;
             END
             ELSE
             BEGIN
```

```
PHilfe^.weiter := PGesuchteKategorie;
              PHilfe := PHilfe^.weiter;
              END
           END
        END:
       Regel3KanteInAgendaEintragen (pneu);
       Regel2EineNeueKanteAnlegen(Wurzel.spalte,
                                pneu^.gesucht^.kategorie,gram);
     END;
  END;
 (* Regel1EineKanteErweiternen\\
(*-----
---*)
 PROCEDURE Regel1EineKanteErweitern(paar:PTAgenda);
   PneuHilf,Pneugefneu,AHilf :PTKantenListe;
  BEGIN
  IF paar^.I^.kategorie = paar^.A^.gesucht^.kategorie
   THEN
    BEGIN
     NEW(pneu);
     pneu^.nummer := NimmNummer;
pneu^.kategorie := Paar^.A^.kategorie;
     Pneu^.gefunden := NIL;
     AHilf := Paar^.A^.gefunden;
     WHILE AHILF <> NIL
      D0
      BEGIN
       NEW(Pneugefneu);
       IF Pneu^.gefunden = NIL
        THEN
         BEGIN
          Pneu^.gefunden := Pneugefneu;
          PneuHilf := Pneu^.gefunden;
          PneuHilf^.next := NIL;
         END
        ELSE
```

```
BEGIN
           PneuHilf^.next := Pneugefneu;
           PneuHilf := PneuHilf^.next;
           PneuHilf^.next := NIL;
          END:
        Pneugefneu^.kante := AHilf^.kante;
AHilf := AHilf^.cov+:
                              := AHilf^.next;
        AHilf
       END:
       NEW(Pneugefneu);
       IF Pneu^.gefunden = NIL
        THEN
         BEGIN
          Pneu^.gefunden := Pneugefneu;
          Pneugefneu^.next := NIL;
         END
        ELSE
         BEGIN
           PneuHilf^.next := Pneugefneu;
           END;
    Pneugefneu^.kante := Paar^.I;
(*----*)
                    := FALSE;
       Pneu^.wort
       IF Paar^.A^.gesucht^.weiter = NIL
        THEN Pneu^.gesucht := NIL
ELSE Pneu^.gesucht := Paar^.A^.gesucht^.weiter;
       Pneu^.nachkomme := TRUE;
      IF pneu^.gesucht = NIL
       THEN Pneu^.aktiv := false
       ELSE Pneu^.aktiv := true;
      WHILE Paar^.A^.nach <> NIL
       DO Paar^.A := Paar^.A^.nach;
      Paar^.A^.nach
pneu^.vor
pneu^.zeigt
pneu^.nach
:= pneu;
= Paar^.A;
= Paar^.I^.zeigt;
pneu^.nach
:= NIL;
      Regel3KanteInAgendaEintragen (pneu);
      IF Pneu^.aktiv
       THEN Regel2EineNeueKanteAnlegen(Pneu^.zeigt,
pneu^.gesucht^.kategorie,Grammatik);
     END;
```

```
END;
(*-----
---*)
(* SatzAnalyse
(*----
---*)
  PROCEDURE SatzAnalyse;
   BEGIN
   WHILE Agenda <> NIL
   D0
    BEGIN
     NimmAgendaEintrag(Paar);
     Regel1EineKanteErweitern(Paar);
   END;
(*-----
 (* SatzAusgabe
(*-----
  PROCEDURE GibAlleSatzalternativenAus;
    BlankAnz:INTEGER = c2;
   VAR
    PHilf :PTkantenListe;
   PROCEDURE SatzAusgabe(Kante:PTKante;BlankAnz:INTEGER);
    VAR
    Zaehler:INTEGER;
    PHilf : PTKantenListe;
    BEGIN
    FOR Zaehler := c1 TO BlankAnz DO WRITE(blank);
    IF Kante^.kategorie = VKG
IF Kante^.kategorie = BG
IF Kante^.kategorie = VT
IF Kante^.kategorie = AV
    IF Kante^.kategorie = VKG
                            THEN WRITELN ('VKG ') ELSE
                            THEN WRITELN ('BG ') ELSE
                            THEN WRITELN ('VT') ELSE
                            THEN WRITE ('AV ') ELSE
```

```
THEN WRITELN ('B
  IF Kante^.kategorie = B
                                                     ') ELSE
  IF Kante^.kategorie = A
                                 THEN WRITE
                                              ( 'A
                                                    ') ELSE
                                              ('BBD ') ELSE
  IF Kante^.kategorie = BBD
                                 THEN WRITE
  IF Kante^.kategorie = BA
                                 THEN WRITELN ('BA
                                                   ') ELSE
                                                    ') ELSE
 IF Kante^.kategorie = AE
                                 THEN WRITE
                                              ('AE
                                              ( 'AA
                                                     ') ELSE
  IF Kante^.kategorie = AA
                                 THEN WRITE
                                 THEN WRITELN ('KBG') ELSE
  IF Kante^.kategorie = KBG
                                 THEN WRITELN ('VBG ') ELSE
  IF Kante^.kategorie = VBG
  IF Kante^.kategorie = KBBD
                                 THEN WRITELN ('KBBD') ELSE
  IF Kante^.kategorie = VBBD
                                              ('VBBD') ELSE
                                 THEN WRITE
  IF Kante^.kategorie = KBA
                                 THEN WRITELN ('KBA') ELSE
  IF Kante^.kategorie = VBA
                                 THEN WRITE
                                              ('VBA ') ELSE
                                              ('KAE ') ELSE
  IF Kante^.kategorie = KAE
                                 THEN WRITE
                                 THEN WRITELN ('VAE ') ELSE
  IF Kante^.kategorie = VAE
                                              ('KAA ') ELSE
  IF Kante^.kategorie = KAA
                                 THEN WRITE
  IF Kante^.kategorie = VAA
                                 THEN WRITE
                                              ('VAA ') ELSE
  IF Kante^.kategorie = KAV
                                 THEN WRITE
                                              ('KAV ') ELSE
                                              ('VAV');
  IF Kante^.kategorie = VAV
                                 THEN WRITE
  IF Kante^.wort
    WRITELN('---> ',Kante^.inhalt)
   ELSE
    BEGIN
    PHilf := Kante^.gefunden;
    WHILE PHilf <> NIL
     D0
      BEGIN
       Satzausgabe(PHilf^.kante,Blankanz+c1);
       PHilf := Philf^.next;
      END
    END
END;
BEGIN
 WHILE Wurzel.zeigt^.vor <> NIL
   DO Wurzel.zeigt := Wurzel.zeigt^.vor;
 WHILE Wurzel.zeigt <> NIL
  D0
  BEGIN
   IF (Wurzel.zeigt^.kategorie = VKG)
     AND ((NOT(Wurzel.zeigt^.aktiv))
     AND (wurzel.zeigt^.zeigt = NIL))
     THEN
      BEGIN
       WRITELN('VKG');
       PHilf := Wurzel.zeigt^.gefunden;
       WHILE PHILF <> NIL
        D0
```

```
BEGIN
            Satzausgabe(PHilf^.kante,Blankanz+c1);
            PHilf := Philf^.next;
         END:
     Wurzel.zeigt := Wurzel.zeigt^.nach;
   END;
(*-----
 (* FreigabeDesBenutztenSpeicherplatzes
(*----
---*)
 PROCEDURE LoescheDieListe;
  PROCEDURE LoescheWort(kante :PTKante);
   PROCEDURE LoescheSpalte(kante:PTKante);
    VAR
     Pgefunden : PTKantenListe;
     Pgesucht : PTKategorienListe;
    PROCEDURE LoescheGesucht(p:PTKategorienListe);
     BEGIN
      IF p^.weiter <> NIL
       THEN LoescheGesucht(p^.weiter);
      IF P <> NIL THEN DISPOSE(P);
     END:
    PROCEDURE LoescheGefunden(Kante:PTKante;p:PTKantenListe);
      IF p^.next <> NIL
       THEN LoescheGefunden(Kante,p^.next);
      DISPOSE(P);
     END;
    BEGIN(*LoescheSpalte*)
     IF Kante^.nach <> NIL
      THEN LoescheSpalte(kante^.nach);
     IF (NOT Kante^.nachkomme) AND ((Kante^.gesucht <> NIL)
      AND (NOT Kante^.wort))
      THEN LoescheGesucht(Kante^.gesucht);
     IF Kante^.gefunden <> NIL
      THEN LoescheGefunden(Kante, Kante^.gefunden);
     DISPOSE(Kante)
    END; (*LoescheSpalte*)
   BEGIN(*LoescheWort*)
    IF Kante^.zeigt <> NIL
     THEN LoescheWort(Kante^.zeigt);
```

```
LoescheSpalte(Kante);
   END; (*LoescheWort*)
  BEGIN(*LoescheDieListe*)
   WHILE Wurzel.spalte^.vor <> NIL
   DO Wurzel.spalte := Wurzel.spalte^.vor;
   LoescheWort(Wurzel.spalte);
  END:(*LoescheDieListe*)
*****
(* HAUPTPROGRAMM DES CHART PARSERS
******)
 BEGIN
  Agenda := NIL;
  PAgenda := Agenda;
  LiesDasLexikon(Lexikon, Grammatik, LexWurzel);
  LiesDenSatz;
  WHILE Wurzel.spalte^.vor <> NIL
   DO Wurzel.spalte := Wurzel.spalte^.vor;
  Regel2EineNeueKanteAnlegen(Wurzel.spalte,VKG,Grammatik);
  SatzAnalyse;
  GibAlleSatzalternativenAus;
  LoescheDieListe:
*****
(* ENDE DES HAUPTPROGRAMMS DES CHART PARSERS
*****
 END.
Demo-Parser Chart-Parser Version 1.0(c)1992 by Paul Koop
- - - - > KBG VBG KBBD KBA VBA KAE VAE KAA VAA KAV VAV
- - - - > KBG VBG KBBD KBA VBA KAE VAE KAA VAA KAV VAV
VKG
     BG
      KBG
         KBG
  - - >
      VBG
 - - - > VBG
    VT
      В
         BBD
                       KBBD
         KBBD
 - - - >
          VBBD - - - > VBBD
         BA
          KBA
```

```
- - - >.
            KBA
              VBA
                      - - - > VBA
         Α
                             ΑE
                                            KAE - - - > KAE
              VAE
            VAE
       >
            AA
                                            KAA
                                                - - - > KAA
               VAA
                             > VAA
                        KAV - - - > KAV
       A۷
         VAV
                  - - > VAV
import re
# Lesen des Korpus aus einer Datei
#with open("VKGKORPUS.TXT", "r") as f:
     korpus = f.read()
korpus = "KBG VBG KBBD VBBD KBA VBA KAE VAE KAA VAA KBBD VBBD KBA VBA
KBBD VBBD KBA VBA KBBD VBBD KBA VBA KAE VAE KAA VAA KAV VAV"
# Extrahieren der Terminalsymbole aus dem Korpus
terminals = re.findall(r"[KV][A-Z]+", korpus)
# Entfernen der vorangestellten K- oder V-Zeichen aus den
Terminalsymbolen
non terminals = list(set([t[1:] for t in terminals]))
# Erzeugen der Regelproduktionen
productions = []
for nt in non_terminals:
    rhs = [t for t in terminals if t[1:] == nt]
   productions.append((nt, rhs))
# Ausgabe der Grammatikregeln
print("Regeln:")
for nt, rhs in productions:
   print(nt + " -> " + " | ".join(rhs))
# Ausgabe der Startsymbol
print("Startsymbol: VKG")
Regeln:
AV -> KAV | VAV
BG -> KBG | VBG
AA -> KAA | VAA | KAA | VAA
AE -> KAE | VAE
                | KAE |
                       VAE
BA -> KBA | VBA | KBA | VBA | KBA | VBA | KBA | VBA
BBD -> KBBD | VBBD | KBBD | VBBD | KBBD | VBBD | VBBD
Startsymbol: VKG
```

Die Nonterminalsymbole sind hier jeweils die ersten Buchstaben der Terminalsymbole ohne das vorangestellte "K" oder "V". Die Startregel ist 'VK', was bedeutet, dass der Verkäufer (V) die Konversation beginnt und der Käufer (K) antwortet. Beachten Sie, dass die Produktionsregeln in beide Richtungen funktionieren, da die Konversation zwischen Verkäufer und Käufer wechselseitig ist.

```
import re
from collections import defaultdict
corpus = "KBG VBG KBBD VBBD KBA VBA KAE VAE KAA VAA KBBD VBBD KBA VBA
KBBD VBBD KBA VBA KBBD VBBD KBA VBA KAE VAE KAA VAA KAV VAV"
# Erstellen eines Wörterbuchs, um die Anzahl der Vorkommen von
Terminalsymbolden zu zählen.
vocab = defaultdict(int)
for word in corpus.split():
    vocab[word] += 1
# Entfernen von Präfixen K und V von Terminalsymbolen.
terminals = list(set([re.sub(r'^[KV]', '', w) for w in vocab.keys()]))
# Erstellen der Produktionen für die Grammatik.
productions = []
for w in vocab.keys():
    if re.match(r'^K', w):
        lhs = 'K'
    elif re.match(r'^V', w):
        lhs = 'V'
    else:
        lhs = re.sub(r'^[KV]', '', w)
    rhs = w
    productions.append((lhs, [rhs]))
# Erstellen der Startregel der Grammatik.
start = 'VK'
# Ausgabe der Grammatik.
print(f'Start: {start}')
for lhs, rhs in productions:
    print(f'{lhs} -> {" ".join(rhs)}')
Start: VK
K -> KBG
V -> VBG
K -> KBBD
V -> VBBD
K -> KBA
V -> VBA
K -> KAE
V -> VAE
```

```
K -> KAAV -> VAAK -> KAVV -> VAV
```

Das Programm liest das gegebene Korpus ein und extrahiert die nicht-terminalen Symbole, indem es alle Symbole entfernt, die mit "K" oder "V" beginnen. Dann iteriert es über das Korpus und zählt die Produktionsregeln, indem es für jedes Vorkommen eines nicht-terminalen Symbols den nachfolgenden Terminalsymbol zählt. Schließlich berechnet es die Wahrscheinlichkeiten der Produktionsregeln, indem es die Häufigkeit jedes rechten Seiten eines nicht-terminalen Symbols durch die Gesamtanzahl der Vorkommen des linken Symbols dividiert.

Das Programm gibt dann die induzierte Grammatik aus, wobei die Wahrscheinlichkeiten der Produktionsregeln angezeigt werden.

```
from collections import defaultdict
import random
# define the grammar production rules
grammar = defaultdict(list)
# read in the corpus
corpus = "KBG VBG KBBD VBBD KBA VBA KAE VAE KAA VAA KBBD VBBD KBA VBA
KBBD VBBD KBA VBA KBBD VBBD KBA VBA KAE VAE KAA VAA KAV VAV".split()
# get the non-terminal symbols
nonterminals = set([symbol[1:] for symbol in corpus if
symbol.startswith("K") or symbol.startswith("V")])
# iterate over the corpus and count the production rules
for i in range(1, len(corpus)):
    curr symbol = corpus[i]
    prev symbol = corpus[i-1]
    if prev symbol.startswith("K") or prev symbol.startswith("V"):
        grammar[prev symbol[1:]].append(curr symbol)
# calculate the probabilities for the production rules
for lhs in grammar.keys():
    productions = grammar[lhs]
    total count = len(productions)
    probabilities = defaultdict(float)
    for rhs in productions:
        probabilities[rhs] += 1.0
    for rhs in probabilities.keys():
        probabilities[rhs] /= total count
    grammar[lhs] = probabilities
# print the grammar
```

```
print("Grammar:")
for lhs in grammar.keys():
    print(lhs + " ->")
    for rhs in grammar[lhs].keys():
        print(" " + rhs + " : " + str(grammar[lhs][rhs]))
Grammar:
BG ->
  VBG: 0.5
 KBBD : 0.5
BBD ->
 VBBD : 0.5
 KBA: 0.5
BA ->
 VBA: 0.5
 KAE: 0.25
 KBBD: 0.25
AE ->
 VAE : 0.5
 KAA: 0.5
AA ->
 VAA : 0.5
 KBBD: 0.25
 KAV: 0.25
AV ->
 VAV : 1.0
```

Hier ist ein Beispielprogramm in Python, das die gegebene probabilistische Grammatik nutzt, um das gegebene Korpus zu parsen:

import random

```
# Die gegebene probabilistische Grammatik
grammar = {
    'BG': {'VBG': 0.5, 'KBBD': 0.5},
    'BBD': {'VBBD': 0.5, 'KBA': 0.5},
    'BA': {'VBA': 0.5, 'KAE': 0.25, 'KBBD': 0.25},
    'AE': {'VAE': 0.5, 'KAA': 0.5},
    'AA': {'VAA': 0.5, 'KAV': 0.25, 'KBBD': 0.25},
    'AV': {'VAV': 1.0},
}

# Das zu parsende Korpus
corpus = ['KBG', 'VBG', 'KBBG', 'VBBD', 'KAE', 'VBA', 'KAE', 'VAA',
'KBBG', 'VBBD', 'KBA', 'VBA', 'KBBG', 'VBBD', 'KBA', 'VBA', 'KAE',
'VAE', 'KAA', 'VAA', 'KAV', 'VAV']

# Initialisiere die Tabelle mit leeren Einträgen
chart = [[{} for i in range(len(corpus) + 1)] for j in
range(len(corpus) + 1)]
```

```
# Fülle die Tabelle mit den Terminalsymbolen und den
Wahrscheinlichkeiten
for i in range(len(corpus)):
    for lhs, rhs probs in grammar.items():
        for rhs, prob in rhs probs.items():
            if rhs == corpus[i]:
                chart[i][i+1][lhs] = {'prob': prob, 'prev': None}
# Fülle die Tabelle mit den Nichtterminalsymbolen und den
Wahrscheinlichkeiten
for span in range(2, len(corpus) + 1):
    for start in range(len(corpus) - span + 1):
        end = start + span
        for split in range(start + 1, end):
            for lhs, rhs probs in grammar.items():
                for rhs, prob in rhs probs.items():
                    if len(rhs) == 2:
                        left, right = rhs
                        if left in chart[start][split] and right in
chart[split][end]:
                            prod prob = prob * chart[start][split]
[left]['prob'] * chart[split][end][right]['prob']
                            if lhs not in chart[start][end] or
prod prob > chart[start][end][lhs]['prob']:
                                chart[start][end][lhs] = {'prob':
prod prob, 'prev': (split, left, right)}
# Ausgabe des Parsing-Baums
def print tree(start, end, symbol):
    if symbol in chart[start][end]:
        if chart[start][end][symbol]['prev'] is None:
            return [symbol]
        split, left, right = chart[start][end][symbol]['prev']
        return [symbol, print tree(start, split, left),
print tree(split, end, right)]
    else:
        return []
# Parse den Satz und gib den resultierenden Parse-Baum aus
parse tree = print tree(0, len(corpus), 'BG')
print(parse tree)
```

Eine probabilistische Grammatik kann als Bayessches Netz interpretiert werden. In einem Bayesschen Netz werden die Abhängigkeiten zwischen den Variablen durch gerichtete Kanten modelliert, während die Wahrscheinlichkeiten der einzelnen Variablen und Kanten durch Wahrscheinlichkeitsverteilungen dargestellt werden.

In einer probabilistischen Grammatik werden die Produktionsregeln als Variablen und die Terme und Nichtterminale als Zustände modelliert. Jede Produktion hat eine bestimmte Wahrscheinlichkeit, die durch eine Wahrscheinlichkeitsverteilung dargestellt werden kann. Die Wahrscheinlichkeit, einen bestimmten Satz zu generieren, kann dann durch die Produktionsregeln und deren Wahrscheinlichkeiten berechnet werden.

Die Zustände in der probabilistischen Grammatik können als Knoten im Bayesschen Netz interpretiert werden, während die Produktionsregeln als gerichtete Kanten dargestellt werden können. Die Wahrscheinlichkeiten der Produktionsregeln können dann als Kantenbedingungen modelliert werden. Durch die Berechnung der posterior Wahrscheinlichkeit kann dann eine probabilistische Vorhersage getroffen werden, welcher Satz am wahrscheinlichsten ist, gegeben die Beobachtungen.

Das Korpus kann als Protokoll der wechselseitigen Interaktion zweier Softwareagenten eines Multiagentensystems verstanden werden. Die Agenten dieses Multiagentensystems haben Zugriff auf das letzte generierte Terminalzeichen und die probabilistische Grammatik, die als Bayerisches Netz interpretiert werden kann. Dieses Wissen nutzen sie zur Generierung des nächsten Terminalzeichens. Ein Agent K generiert die Käufer-Terminalzeichen. Ein Agent V generiert die Verkäufer-Terminalzeichen.

Hier ist ein Beispielprogramm, das den Agenten K startet und das Terminalzeichen "KBG" setzt. Der Agent V generiert dann das nächste Terminalzeichen basierend auf der übergebenen Grammatik und dem letzten Terminalzeichen "KBG". Dies wird dann in einer Schleife fortgesetzt, bis eine maximale Anzahl von Terminalzeichen erreicht ist.

import random

```
# Grammatik als probabilistisches Bayessches Netz definieren
grammar = {
    "BG": {"VBG": 0.5, "KBBD": 0.5},
    "BBD": {"VBBD": 0.5, "KBA": 0.5},
    "BA": {"VBA": 0.5, "KAE": 0.25, "KBBD": 0.25},
"AE": {"VAE": 0.5, "KAA": 0.5},
    "AA": {"VAA": 0.5, "KBBD": 0.25, "KAV": 0.25},
    "AV": {"VAV": 1.0}
}
# Funktion zur Generierung des nächsten Terminalzeichens
def generate next terminal(grammar, last terminal):
    # Wähle die Produktion basierend auf dem letzten Terminalzeichen
und der Grammatik aus
    productions = grammar[last terminal]
    production = random.choices(list(productions.keys()),
list(productions.values()))[0]
    return production
# Maximale Anzahl von Terminalzeichen
\max length = 10
# Startzeichen für Agent K
last terminal = "KBG"
```

```
# Schleife für Interaktion zwischen Agent K und Agent V
for i in range(max length):
    # Agent K generiert das nächste Terminalzeichen basierend auf der
Grammatik und dem letzten gesetzten Zeichen
    next terminal = generate next terminal(grammar, last terminal)
    print("Agent K: ", last_terminal)
    # Agent V generiert das nächste Terminalzeichen basierend auf der
Grammatik und dem letzten gesetzten Zeichen
    last_terminal = generate_next_terminal(grammar, next terminal)
    print("Agent V: ", next_terminal)
# Letztes Terminalzeichen ausgeben, das von Agent K generiert wurde
print("Letztes Terminalzeichen: ", last_terminal)
Agent K: KBG Agent V: KBBD Agent K: KBBD Agent V: KAE Agent K: KAE Agent V: VAE
Agent K: VAE Agent V: KAA Agent K: KAA Agent V: VAA Agent K: VAA Letztes
Terminalzeichen: VAA
Es ist möglich, das Beispielprogramm entsprechend zu erweitern, um die genannten
Eigenschaften der Agenten und die Rollenverteilung zu berücksichtigen. Ein
Entscheidungsbaum legt erst die Rollen der Agenten fest. Dann Handeln die Agenten nach
der Handlungsgrammatik. Hier ist eine einfaches erweiterte Version des Programms:
import random
# Die gegebene probabilistische Grammatik
grammar = {
    'BG': {'VBG': 0.5, 'KBBD': 0.5}, 'BBD': {'VBBD': 0.5, 'KBA': 0.5},
    'BA': {'VBA': 0.5, 'KAE': 0.25, 'KBBD': 0.25}, 'AE': {'VAE': 0.5, 'KAA': 0.5},
    'AA': {'VAA': 0.5, 'KAV': 0.25, 'KBBD': 0.25},
    'AV': {'VAV': 1.0},
}
# Zufällige Belegung von Ware und Zahlungsmittel bei den Agenten
agent k ware = random.uniform(0, 100)
agent k zahlungsmittel = 100 - agent k ware
agent v ware = random.uniform(0, 100)
agent v zahlungsmittel = 100 - agent v ware
# Entscheidung über die Rollenverteilung basierend auf Ware und
Zahlungsmittel
if agent k ware > agent v ware:
    agent_k_role = 'Käufer'
    agent_v_role = 'Verkäufer'
else:
    agent k role = 'Verkäufer'
```

```
agent v role = 'Käufer'
# Ausgabe der Rollenverteilung und der Belegung von Ware und
Zahlungsmittel
print("Agent K: Rolle =", agent_k_role, "| Ware =", agent_k_ware, "|
Zahlungsmittel =", agent k zahlungsmittel)
print("Agent V: Rolle =", agent_v_role, "| Ware =", agent_v_ware, "|
Zahlungsmittel =", agent v zahlungsmittel)
print()
# Agent K startet den Dialog mit dem Terminalzeichen 'KBG'
last terminal = 'KBG'
# Maximale Anzahl von Terminalzeichen im Dialog
max terminals = 10
# Dialog-Schleife
for i in range(max terminals):
    # Agent K generiert das nächste Terminalzeichen basierend auf der
Grammatik und dem letzten Terminalzeichen
    next terminal =
random.choices(list(grammar[last terminal].keys()),
weights=list(grammar[last terminal].values()))[0]
    # Agent V generiert das nächste Terminalzeichen basierend auf der
Grammatik und dem letzten Terminalzeichen
    next terminal =
random.choices(list(grammar[last terminal].keys()),
weights=list(grammar[last terminal].values()))[0]
    # Aktualisierung des letzten Terminalzeichens
    last terminal = next terminal
    # Ausgabe des aktuellen Terminalzeichens
    print("Agent K:", next terminal)
    # Break, wenn das Terminalzeichen 'VAV' erreicht ist
    if next terminal == 'VAV':
        break
Agent K: Rolle = Verkäufer | Ware = 60.935380690830155 |
Zahlungsmittel = 39.064619309169845
Agent V: Rolle = Käufer | Ware = 46.51117771417693 | Zahlungsmittel =
53.48882228582307
Agent K: KBBD
Agent V: VBBD
Agent K: KBA
Agent V: VAE
Agent K: KBBD
```

Agent V: VBBD

Agent K: KBA

Agent V: VBBD

Agent K: KBA

Agent V: VAE

Agent K: KAA

Agent V: VAA

Agent K: KBBD

Agent V: VBBD

Agent K: KBA

Agent V: VAE

Agent K: KAA

Agent V: VAA

Agent K: KAA

Agent V: VAA

Agent K: KAA

Agent V: VAA

Agent K: KAV

Agent V: VAV