

OWL und kontrollierte natürliche Sprache  
Übersetzungen zwischen  
OWL und Attempto Controlled English  
CIS, SS 2009

Hans Leiß

Universität München  
Centrum für Informations- und Sprachverarbeitung

26. Januar 2011

## Literatur

- N.Fuchs, K.Kaljurand, T.Kuhn: Attempto Controlled English for Knowledge Representation. In: Reasoning Web 2008, LNCS 5224, 104-124, 2008
- K.Kaljurand: Attempto Controlled English as a Semantic WEB Language. Dissertationes Mathem. Univ. Tartuensis, Tartu University Press, 2007

# ACE - Attempto Controlled English

Fragment des Englischen mit eindeutiger Semantik

N.E.Fuchs u.a., ETH Zürich

ACE Tools:

- Attempto Parsing Engine **APE**: übersetzt ACE-Texte in DRS/FOL/OWL  
[attempto.ifi.uzh.ch/site/docs/ape\\_webservice.html](http://attempto.ifi.uzh.ch/site/docs/ape_webservice.html)  
Web-Client: [attempto.ifi.uzh.ch/site/docs/ape/](http://attempto.ifi.uzh.ch/site/docs/ape/)
- ACE Reasoner **RACE**: beweist ACE-Behauptung aus ACE-Annahmen, beantwortet Fragen, testet Erfüllbarkeit (modifiziert den Satchmo-Prover von Bry/Manthey)  
[attempto.ifi.uzh.ch/site/docs/race\\_webservice.html](http://attempto.ifi.uzh.ch/site/docs/race_webservice.html)
- ACE **View** (Protege Plug-in) Editor für OWL-2 Ontologien und SWRL Regelmengen
- OWL **Verbalizer**: übersetzt OWL-2-Hierarchien in ACE-Text.

# ACE Sprachumfang

1. Vokabular: vordefinierte Determinatoren, Konjunktionen, Präpositionen, Redewendungen (*there is/are, it is false that*)
2. Grammatik:  
[attempto.ifi.uzh.ch/site/docs/ace\\_constructionrules.html](http://attempto.ifi.uzh.ch/site/docs/ace_constructionrules.html)

## Übersetzung von ACE in OWL?

ACE-Texte können in FOL (first-order logic) übersetzt werden. Erfüllbarkeit und Folgerung sind für FOL unentscheidbar – was gilt für ACE-Texte? Man weiß etwas über folgende Fragmente:

- Cop =  $\exists/\forall$  Nomen im Sg,  $\pm$ Kopula, prädikatives Adjektiv
- Rel = Relativsätze
- TV =  $\pm$  transitives Verb
- DTV =  $\pm$  bitransitives Verb
- GA = Personal- und Reflexivpronomen als Anapher (bezogen auf koindizierte Bezugs-NP)  
Bsp.: Wenn (Prof. N.)<sub>1</sub> (seiner<sub>1</sub> Sekretärin)<sub>2</sub> (einen Brief)<sub>3</sub> diktiert, tippt sie<sub>2</sub> ihn<sub>3</sub>, wünscht ihm<sub>1</sub> einen schönen Tag, bringt ihn<sub>3</sub> zur Post und ruht sich<sub>2</sub> aus.

I.Pratt-Hartman und A.Third (2006) zeigen

1. Cop + Rel + TV + DTV ist entscheidbar (und  $\subset$  ACE)
2. Cop + Rel + TV + GA ist unentscheidbar (und  $\subset$  ACE)

Also: **Erfüllbarkeit/Folgerung für ACE sind unentscheidbar.**

K.Kaljurand (2007) gibt ein Fragment  $ACE_1 \subset ACE$  an, das in OWL-2 übersetzbar, also entscheidbar ist. Rückübersetzung  $OWL \mapsto ACE_2 \subset ACE_1$ .

**Demonstration**  $ACE \mapsto DRS, FOL$  und  $ACE_1 \mapsto OWL$

Web-Client <http://attempto.ifi.uzh.ch/site/docs/ape/>

- Beispiel: Every man is an animal. John is a man.
- möglich: unbekannte Wörter raten lassen
- möglich: Wortartentips geben wie  $n:kitkat, p:Fritz, v:google$

## ACE<sub>1</sub> Sprachumfang

- keine Fragesätze
- keine *of*-Konstruktion, kein angelsächsischer Genitiv (\**Bill's*)  
keine Possessivpronomen, keine *whose*-Relativsätze
- keine Zahlen und Strings in Nominalphrasen
- keine prädikativen Nominalphrasen im Plural (\**John is 3 men*)
- Übersetzung kann an unauflösbaren Anaphern scheitern

## Diskursrepräsentationsstruktur (DRS)

1. Für Variablen (Diskursreferenten)  $\vec{x} = x_1, \dots, x_n$  und Bedingungen  $\vec{C} = C_1, \dots, C_m$  ist  $(\vec{x}, \vec{C})$  eine DRS
2. Für Relationssymbol  $R^{(n)}$  und  $n$  Variable oder Konstante  $x_i$  ist  $R(x_1, \dots, x_n)$  eine Bedingung
3. Sind  $B, B_1, B_2$  DRSs, so sind  $\neg B, B_1 \Rightarrow B_2, B_1 \vee B_2$  Bedingungen

Übersetzung in FOL:

$$\begin{aligned}(\vec{x}, \vec{C})' &:= \exists \vec{x} \bigwedge \vec{C} \\ R(\vec{x})' &:= R(\vec{x}) \\ (\neg B)' &:= \neg B' \\ (B_1 \vee B_2)' &:= (B_1' \vee B_2') \\ ((\vec{x}, \vec{C}) \Rightarrow B)' &:= \forall \vec{x} (\bigwedge \vec{C}' \Rightarrow B')\end{aligned}$$



## Auflösung anaphorischer Beziehungen

Zugänglichkeit von Nominalphrasen für Anaphernauflösung:

- Eine Nominalphrase ist nicht zugänglich, wenn sie in einem negierten Satz auftritt.  
Bsp.: John does not enter a card. \* A clerk takes the card.
- Eine Nominalphrase in einem all-quantifizierten oder einem *if-then*-Satz ist (von außerhalb des Satzes) nicht zugänglich.  
Bsp.: Every customer has a card. \* A clerk takes the card.
- Eine Nominalphrase im *if*-Teil eines Satzes ist vom *then*-Teil aus zugänglich.  
Bsp. If a customer has a card, then a clerk takes the card.
- Eine Nominalphrase in einer Disjunktion ist nur von späteren Disjunktionsgliedern aus zugänglich.  
Bsp. A customer enters a card or drops the card. \* A clerk takes the card.

## Zugänglichkeit in DRSs

Eine (DRS)-Bedingung kann nur *zugängliche* Diskursreferenten als Argument benutzen, d.h. die  $x \in \vec{x}$  einer zugänglichen DRS  $(\vec{x}, \vec{C})$ .

Für eine Bedingung in der DRS  $B_2$  sind die in der DRS  $B_1$  erklärten Diskursreferenten zugänglich, wenn eine der folgenden Beziehungen gilt:

1.  $B_1 = B_2$ ,
2.  $B_1$  die Bedingung  $\neg B_2$  enthält,
3.  $B_1$  eine Bedingung  $B_2 \Rightarrow B_3$  enthält,
4.  $B_1 \Rightarrow B_2$  eine Bedingung einer (übergeordneten) DRS ist,
5.  $B_1$  eine Bedingung  $B_2 \vee B_3$  enthält,
6.  $B_1 \vee B_2$  eine Bedingung einer (übergeordneten) DRS ist,
7.  $B_2$  eine DRS  $B_3$  erreichen kann, und  $B_3$   $B_1$  erreichen kann.

Bsp.  $(\epsilon, (x, \langle man(x), \neg(y, car(y)) \rangle)) \Rightarrow (z, predicate(z, own, x, \underline{y}))$

## Verbalisierung von OWL in ACE

Ausgangspunkt: die Sprache  $ACE_1 \subset ACE$ , für die eine Übersetzung  $ACE_1 \rightarrow OWL$  definiert wurde.

- Definition einer eindeutigen Teilsprache  $ACE_2 \subset ACE_1 \subset ACE$ . Da OWL gewisse Variablenverwendungen nicht erlaubt, werden ausgeschlossen
  1. alle Formen anphorischer Bezüge; das schließt Sätze aus wie:  
„Every man who owns a cat hates a dog that bites *the cat*.“
  2. gewisse Satzverbindungen, deren Teilsätze disjunkte Variablen verwenden, speziell *if-then*-Sätze wie  
„if a man owns a car then there is a woman“
- Äquivalente Umformung von OWL-Formeln in ein OWL-Kernfragment, z.B.  $SymmetricObjectProperty(R) \mapsto SubObjectProperty(R, InverseObjectProperty(R))$
- OWL-Formeln des Fragments werden durch eine bidirektionale DCG in  $ACE_2$  übersetzt.

## ACE<sub>2</sub>

### Nominalphrasen:

1. Determinatoren: *every, no, nothing but, at least n, at most n, exactly n*
2. Indefinitpronomen: *everything, nothing, something*
3. Eigennamen und Reflexivpronomen können nicht durch Relativsätze modifiziert werden
4. Objektrelativsätze sind nicht erlaubt.

### Verbalphrasen:

1. Verbalphrasen können nicht koordiniert werden (aber Relativsätze)
2. Verbalphrasen dürfen keine universell quantifizierten Objekte enthalten
3. Eigennamen dürfen nicht das Subjekt in Passivsätzen sein.

## Sätze:

1. Sätze müssen mit Eigennamen oder universell quantifizierten Nominalphrasen beginnen, eine Verbalphrase haben und in einem Punkt enden
2. Ausnahme: zwei Formen von *if-then*-Sätzen sind erlaubt:
  - 2.1 if something X TV<sub>1</sub> something that TV<sub>2</sub> something that ...  
TV<sub>n</sub> something Y then X TV Y.
  - 2.2 if something X TV<sub>1</sub> something Y then it is false that X TV Y.

## ACE<sub>2</sub>-Grammatik als Hornformeln

Übersetzung: OWL-Kernfragments  $\mapsto$  ACE<sub>2</sub> durch eine bidirektionale Hornformelgrammatik (Definite Clause Grammar, DCG).

Die Kategorien der DCG-Regeln für ACE<sub>2</sub> haben also ein OWL-Ausgabeargument:

*Kategorie(+Morph.Synt.Merkmale, +Variablen, -Formel)*

*⟨Lexikalische Regeln⟩*  $\equiv$

Wortkategorie(Merkmale, OWL-Formel)  $\rightarrow$  [Token]

*⟨Syntaktische Regeln⟩*  $\equiv$

Kategorie(Merkmale, OWL-Formel)  $\rightarrow$

Kat1(Merkm1, Formel1), ..., KatN(MerkmN, FormelN).

Zur Vereinfachung der Lesbarkeit hier: DL- statt OWL-Formeln.

## DL statt OWL

$\langle dl2owl.pl \rangle \equiv$

```
tr(DL,OWL) :-  
    nonvar(DL), DL =.. [F|Args], !,  
    tr_all(Args,TrArgs),  
    TrDL =.. [F|TrArgs],  
    (dl2owl(TrDL,OWL) -> true ; TrDL = OWL).
```

```
tr(DL,OWL) :-  
    var(DL), nonvar(OWL),  
    OWL =.. [F|Args], !,  
    tr_all(TrArgs,Args),  
    TrOWL =.. [F|TrArgs],  
    (dl2owl(DL,TrOWL) -> true ; DL = TrOWL).
```

```
tr_all([DL|DLs],[OWL|OWLs]) :-  
    tr(DL,OWL), tr_all(DLs,OWLs).  
tr_all([],[]).
```

$\langle dl2owl.pl \rangle + \equiv$

dl2owl(set(C), 'OWLClass'(C)).  
dl2owl(top, 'owl:Thing').  
dl2owl(neg(C), 'ObjectComplementOf'(C)).  
dl2owl(and(Cs), 'ObjectIntersectionOf'(Cs)).  
dl2owl(or(Cs), 'ObjectUnionOf'(Cs)).  
dl2owl(ex(R,C), 'ObjectSomeValuesFrom'(R,C)).  
dl2owl(all(R,C), 'ObjectAllValuesFrom'(R,C)).  
dl2owl(atleast(N,R,C), 'ObjectMinCardinality'(N,R,C)).  
dl2owl(atmost(N,R,C), 'ObjectMaxCardinality'(N,R,C)).  
dl2owl(exactly(N,R,C), 'ObjectExactCardinality'(N,R,C)).  
dl2owl(sub(C,D), 'SubClassOf'(C,D)).  
dl2owl(singleton(I), 'ObjectOneOf'(['Individual'(I)])).



$\langle dl2owl.pl \rangle + \equiv$

`dl2owl(rel(R), 'ObjectProperty'(R)).`  
`dl2owl(invRel(R), 'InverseObjectProperty'(R)).`  
`dl2owl(subRel(R,S), 'SubObjectPropertyOf'(R,S)).`  
`dl2owl(disjRels(Rs), 'DisjointObjectProperties'(Rs)).`

`dl2owl(self(R), 'ObjectExistsSelf'(R)).`

**Nomen** (mit Parameter Numerus) bedeuten Mengen

$\langle ace2dl.pl \rangle \equiv$

$n(\text{num}=\text{sg}, \text{set}(\text{top})) \rightarrow [\text{thing}] .$

$n(\text{num}=\text{pl}, \text{set}(\text{top})) \rightarrow [\text{things}] .$

$n(\text{num}=\text{sg}, \text{set}(\text{Tok})) \rightarrow [\text{Tok}] .$

$n(\text{num}=\text{pl}, \text{set}(\text{Tok})) \rightarrow [\text{TokPl}] , \{\text{noun\_pl}(\text{Tok}, \text{TokPl})\} .$

Verben (mit Parameter: Numerus, ob sie negiert sind, und ob sie Partizip Perfekt sind) bedeuten Relationen

$\langle ace2dl.pl \rangle + \equiv$

```
tv(num=sg,neg=no,vbn=no,rel(Tok)) --> [TokSg],  
  { verb_sg(Tok,TokSg) }.
```

```
tv(num=pl,neg=no,vbn=no,rel(Tok)) --> [Tok].
```

```
tv(num=sg,neg=yes,vbn=no,rel(Tok)) --> [Tok].
```

```
tv(num=pl,neg=yes,vbn=no,rel(Tok)) --> [Tok].
```

```
tv(_,_,vbn=yes,invRel(rel(Tok))) --> [TokPp, by],  
  { verb_pp(Tok,TokPp) }.
```

Eigennamen stehen nicht im Lexikon, man braucht aber:

`<ace2dl.pl>+≡`

```
propn( singleton(PName) ) --> [PName],
{ \+ member(PName, ['Every', 'No', every, no, a,
                    itself, themselves]) }.

```

Funktionswörter:

Subjekt-Dets operieren auf den Klassen von N und VP:

`<ace2dl.pl>+≡`

```
% det_subj(+N,+VP,-Formel(N,VP))
det_subj(C1,C2,sub(C1,neg(C2))) --> ['No'] ; [no].
det_subj(C1,C2,sub(C1,C2)) --> ['Every'] ; [every].

```

Objekt-Dets operieren auf dem TV und dem Objekt-N:

$\langle ace2dl.pl \rangle + \equiv$

```
% det_obj(Num,+TV,+N,-Formel(TV,N))
```

```
det_obj(num=sg,R,C,ex(R,C)) --> [a].
```

```
det_obj(num=pl,R,C,all(R,C)) --> [nothing,but].
```

```
det_obj(num=Num,R,C,atleast(N,R,C)) --> [at,least,N],
```

```
{ Num=sg,N=1 ; Num=pl,between(2,infinite,N) }.
```

```
det_obj(num=Num,R,C,atmost(N,R,C)) --> [at,most,N],
```

```
{ Num=sg,N=1 ; Num=pl,between(2,infinite,N) }.
```

```
det_obj(num=Num,R,C,exactly(N,R,C)) --> [exactly,N],
```

```
{ Num=sg,N=1 ; Num=pl,between(2,infinite,N) }.
```

**Kopulaverben** wandeln ggf. das Objekt-N ins Komplement

$\langle ace2dl.pl \rangle + \equiv$

$auxc(num=Num, C, C) \rightarrow ([is], \{Num=sg\} ; [are], \{Num=pl\})$ .

$auxc(num=sg, C, neg(C)) \rightarrow [is, not]$ .

$auxc(num=pl, C, neg(C)) \rightarrow [are, not]$ .

**Hilfsverben bei transitiven Verben:** ggf. Objekt-N ins Komplement

$\langle ace2dl.pl \rangle + \equiv$

$auxv(num=Num, neg=yes, vbn=no, C, neg(C))$

$\rightarrow ([does], \{Num=sg\} ; [do], \{Num=pl\}), [not]$ .

$auxv(num=Num, neg=yes, vbn=yes, C, neg(C))$

$\rightarrow ([is], \{Num=sg\} ; [are], \{Num=pl\}), [not]$ .

$auxv(num=Num, neg=no, vbn=yes, C, C)$

$\rightarrow ([is], \{Num=sg\} ; [are], \{Num=pl\})$ .

$auxv(., neg=no, vbn=no, C, C) \rightarrow []$ .

## Junktoren

$\langle ace2dl.pl \rangle + \equiv$

$or(C1, C2, or([C1, C2])) \rightarrow [or].$

$and(C1, C2, and([C1, C2])) \rightarrow [and].$

$comma\_and(C1, C2, and([C1, C2])) \rightarrow [', ', and].$

**Phrasen:** Klassenausdrücke können mit  $\sqcup, \sqcap, \neg, \exists R C$  und  $\forall R C$  aufgebaut werden. ACE<sub>2</sub> erlaubt Konjunktion, Disjunktion, Negation und Einbettung von Relativsätzen:

$cat \sqcap \neg(\exists \text{like}(\text{dog} \sqcap ((\exists \text{attack postman}) \sqcup \text{Fido})))$

wird zu

„something that is a cat and that does not like  
a dog that attacks a postman or that is fido“

Komplexe Klassenausdrücke können nicht in Nominalphrasen übersetzt werden, da der Junktoren-Skopus in ACE nicht durch Klammern, sondern durch Interpretationsregeln festgelegt wird.

### Verbalphrasen in Prädikativsätzen:

$\langle ace2dl.pl \rangle + \equiv$

$ibar(Num, C2) \rightarrow auxc(Num, C1, C2), cop(C1).$

$ibar(Num, C2) \rightarrow$

$auxv(Num, Neg, Vbn, C1, C2), vp(Num, Neg, Vbn, C1).$

$cop(\text{singleton}(I)) \rightarrow \text{propn}(\text{singleton}(I)).$

$cop(\text{and}([C1, C2])) \rightarrow$

$[a], n(\text{num}=\text{sg}, C1), \text{relcoord}(\text{num}=\text{sg}, C2).$

$cop(C) \rightarrow [a], n(\text{num}=\text{sg}, C).$

$vp(Num, Neg, Vbn, C) \rightarrow$

$tv(Num, Neg, Vbn, R), np\_obj(Num, R, C).$



Subjekt-NPs sind Eigennamen und universell quantifizierte Nomen,  
ggf. mit Relativsatz:

$\langle ace2dl.pl \rangle + \equiv$

$np\_subj(P, sub(C, P)) \rightarrow propn(C).$

$np\_subj(P, sub(C, D)) \rightarrow det\_subj(C, P, sub(C, D)),$   
 $n(num=sg, C).$

$np\_subj(Y, sub(C, D)) \rightarrow$

$det\_subj(and([X, Coord]), Y, sub(C, D)),$   
 $n(num=sg, X), relcoord(num=sg, Coord).$

Objekt-NPs sind Eigennamen, Reflexivpronomen, und existentiell quantifizierte oder zahlbeschränkte Nomen, ggf. mit Relativsatz:

$\langle ace2dl.pl \rangle + \equiv$

$np\_obj(\_Num, R, ex(R, C)) \rightarrow propn(C).$

$np\_obj(num=Num, R, self(R)) \rightarrow [itself], \{Num=sg\}$   
 $; [themselves], \{Num=pl\}.$

$np\_obj(\_Num, R, D) \rightarrow det\_obj(Num, R, C, D), n(Num, C).$   
 $np\_obj(\_Num, R, D) \rightarrow det\_obj(Num, R, and([C, CRel]), D),$   
 $n(Num, C), relcoord(Num, CRel).$

Die Bedeutung ist, was sich je nach Quantor aus dem tr. Verb  $R$  und der Nomen- bzw. Eigennamenbedeutung  $C$  ergibt.

Reflexiv:  $self(R) := \{x | R(x, x)\}$

## Relativsatzkoordination (vereinfacht)

$\langle ace2dl.pl \rangle + \equiv$

```
relcoord(Num, and([C1,C2])) -->
    relcoord_1(Num,C1), [' ', ' ', and], relcoord_1(Num,C2).
relcoord(Num, and([C1,C2])) -->
    relcoord_1(Num,C1), [' ', ' ', and], relcoord_2(Num,C2).
relcoord(Num, and([C1,C2])) -->
    relcoord_2(Num,C1), [' ', ' ', and], relcoord_1(Num,C2).
relcoord(Num, Coord) --> relcoord_1(Num, Coord).

relcoord_1(Num, or([C1,C2])) -->
    relcoord_2(Num,C1), [or], relcoord_1(Num,C2).
relcoord_1(Num, Coord) --> relcoord_2(Num, Coord).

relcoord_2(Num, and([C1,C2])) -->
    rel(Num,C1), [and], relcoord_2(Num,C2).
relcoord_2(Num, Coord) --> rel(Num, Coord).
```

## Einfache Relativsätze

$\langle ace2dl.pl \rangle + \equiv$   
rel(Num,C) --> [that], ibar(Num,C).

## Sätze

$\langle ace2dl.pl \rangle + \equiv$   
ip(Subset)  
--> np\_subj(P,Subset), ibar(num=sg,P), ['.'].

ip(subRel(rel(R),rel(S)))  
--> ['If',something,'X',Rsg,something,'Y',  
then,'X',Ssg,'Y','.'],  
{ verb\_sg(R,Rsg), verb\_sg(S,Ssg) }.

ip(disjRels([rel(R),rel(S)]))  
--> ['If',something,'X',Rsg,something,'Y',  
then,it,is,false,that,'X',Ssg,'Y','.'],  
{ verb\_sg(R,Rsg), verb\_sg(S,Ssg) }.

*⟨Beispiel einer Übersetzung von ACE nach DL⟩≡*

```
?- [ace2dl,dl2owl]. % Uebersetzer laden
```

```
?- ip(DL,['If',something,'X',modifies,something,'Y',  
        then,'X',changes,'Y','.'],[]).
```

```
DL = subRel(rel(modify), rel(change))
```

*⟨Beispiel einer Übersetzung von DL nach ACE⟩≡*

```
?- ip(subRel(rel(modify), rel(change)),ACE2,[]).
```

```
ACE2 = ['If', something, 'X', modifies, something, 'Y',  
        then, 'X', changes|...]
```

*⟨Beispiel einer Übersetzung von DL nach OWL⟩≡*

```
?- tr(subRel(rel(modify),rel(change)), OWL).
```

```
OWL = 'SubObjectPropertyOf'('ObjectProperty'(modify),  
                             'ObjectProperty'(change))
```

Beispiellexikon:

$\langle ace2dl\_lexicon.pl \rangle \equiv$

verb\_sg(modify, modifies). verb\_pp(modify, modified).

verb\_sg(change, changes). verb\_pp(change, changed).

verb\_sg(like, likes). verb\_pp(like, liked).

noun\_pl(cat, cats).

noun\_pl(dog, dogs).

noun\_pl(mouse, mice).

noun\_pl(man, men).

noun\_pl(woman, women).

*⟨Beispiele ACE2 nach DL⟩*≡

```
?- ip(DL,  
    [fido,is,a,dog,that,does,not,change,a,thing,','],  
    []).  
DL = sub(singleton(fido),  
    and([set(dog), neg(ex(rel(change),set(top))))]))  
  
?- ip(DL,  
    [every,dog,is,a,dog,that,is,changed,by,a,cat,','],  
    []).  
DL = sub(set(dog),  
    and([set(dog), ex(invRel(rel(change)),  
        set(cat))]))
```

*⟨Beispiele DL nach ACE2⟩* ≡

```
?- ip(sub(set(dog), neg(and([set(dog),  
                                ex(invRel(rel(change)),  
                                set(top))])), ACE, []).
```

```
ACE = [no,dog,is,a,dog,that,is,changed,by,a,thing,'.']
```

```
?- ip(sub(set(woman),  
        ex(rel(like),and([set(man),  
                            atmost(1,rel(like),  
                            set(woman))])),  
ACE, []).
```

```
ACE = [every,woman,likes,a,man,that,likes,  
        at,most,1,woman,'.']
```



*⟨Beispiel DL nach OWL nach DL⟩*≡

```
?- tr(sub(set(man), ex(rel(like),  
          and([set(man),atmost(2,rel(like),set(woman))]))))  
    OWL), tr(DL,OWL).
```

```
OWL = 'SubClassOf'('OWLClass'(man),  
    'ObjectSomeValuesFrom'('ObjectProperty'(like),  
        'ObjectIntersectionOf'(['OWLClass'(man),  
            'ObjectMaxCardinality'(2,  
                'ObjectProperty'(like),  
                    'OWLClass'(woman))]))),  
DL = sub(set(man), ex(rel(like),  
    and([set(man),atmost(2,rel(like),set(woman))]))))
```

*⟨Beispiel DL nach ACE⟩*≡

```
?- ip(sub singleton(fido),  
      all(rel(like),and([set(woman),  
                        ex(rel(like),singleton(fido))  
                        ACE,[])).
```

```
ACE = [fido,likes,nothing,but,women,that,like,fido,'.']
```