

T-(538|725)-MALV, Málvinnsla Merkingarfræði

Hrafn Loftsson¹ Hannes Högni Vilhjálmsson¹

¹Tölvunarfræðideild, Háskólinn í Reykjavík

Október 2007

Outline

- 1 Merkingarfræði
- 2 Lambda reikningur
- 3 Umsagnarrökfræði

- 1 Merkingarfræði
- 2 Lambda reikningur
- 3 Umsagnarrökfræði

Merkingarfræði (e. semantics)

Greining merkingar (e. semantic analysis)

- Það að búa til einhverja formgerð (e. representation) fyrir setningu.
- Dæmi um formgerð er rökrænt form (e. logical form).
- Það form getur síðan t.d. verið notað til að ákvarða hvort tiltekin setning sé sönn eða ósönn.

Principle of compositionality

- Stundum hægt að búa til formgerðina um leið og setning er þáttuð.
- Byggir á “Principle of compositionality”:
 - “it is possible to compose the meaning of a sentence from the meaning of its parts”



Merkingarfræði (e. semantics)

Greining merkingar (e. semantic analysis)

- Það að búa til einhverja formgerð (e. representation) fyrir setningu.
- Dæmi um formgerð er rökrænt form (e. logical form).
- Það form getur síðan t.d. verið notað til að ákvarða hvort tiltekin setning sé sönn eða ósönn.

Principle of compositionality

- Stundum hægt að búa til formgerðina um leið og setning er þáttuð.
- Byggir á “Principle of compositionality”:
 - “it is possible to compose the meaning of a sentence from the meaning of its parts”



Outline

- 1 Merkingarfræði
- 2 Lambda reikningur
- 3 Umsagnarrökfræði

Lambda reikningur (e. λ calculus)

Hvað er?

- Fallareikningur – Church (1941)
- http://en.wikipedia.org/wiki/Lambda_calculus
- Getum notað Lambda reikning til að varpa setningaliðum yfir í λ -segðir (föll) (e. λ -expressions).

Dæmi

- “is a waiter” = $\lambda x. \text{waiter}(x)$ (kallað λ -abstraction)
- $\lambda x. \text{waiter}(x)(\text{Bill}) = \text{waiter}(\text{Bill})$ (kallað β -reduction)

Lambda reikningur (e. λ calculus)

Hvað er?

- Fallareikningur – Church (1941)
- http://en.wikipedia.org/wiki/Lambda_calculus
- Getum notað Lambda reikning til að varpa setningaliðum yfir í λ -segðir (föll) (e. λ -expressions).

Dæmi

- “is a waiter” = $\lambda x. \text{waiter}(x)$ (kallað λ -abstraction)
- $\lambda x. \text{waiter}(x)(\text{Bill}) = \text{waiter}(\text{Bill})$ (kallað β -reduction)

Lambda reikningur í Prolog

- Getum líkt eftir lambda reikningi í Prolog.
- Setjum λ -segðir inn í DCG reglurnar.
- Merkingarlega formgerðin (e. semantic representation) er þá búin til smám saman um leið og þáttað er.
- Algengt að láta $X^{\text{waiter}}(X)$ standa fyrir $\lambda x.\text{waiter}(x)$
- Skoðum nú Prolog kóða sem getur búið til formgerð fyrir setningar eins og *Mark is a waiter* (dæmi 1) ...
 - en fyrst án nokkrar merkingargreiningar (dæmi 0)
- og *Mr. Schmidt called Bill* (dæmi 2)

Prolog dæmi 0

s --> np, vp.

vp --> verb, np.

np --> ['Bill'].

np --> ['Mark'].

np --> det, noun.

noun --> [waiter].

det --> [a].

verb --> [is].

- ?- s(['Mark', is, a, waiter], []).

Prolog dæmi 1

```
s(Predicate) --> np(Subject), vp(Subject^Predicate).  
vp(Semantics) --> verb, np(Semantics).
```

```
np('Bill') --> ['Bill'].  
np('Mark') --> ['Mark'].  
np(X) --> det, noun(X).
```

```
noun(X^waiter(X)) --> [waiter].  
det --> [a].  
verb --> [is].
```

- ?- s(S, ['Mark', is, a, waiter], []).
- ?- s(waiter('Bill'), L, []).

```
s(Semantics) --> np(Subject), vp(Subject^Semantics).
```

```
vp(Subject^Semantics) --> verb(Subject^Semantics).
```

```
vp(Subject^Semantics) --> verb(Object^Subject^Semantics),  
                           np(Object).
```

```
np('Bill') --> ['Bill'].
```

```
np('Mr. Schmidt') --> ['Mr. Schmidt'].
```

```
verb(X^rushed(X)) --> [rushed].
```

```
verb(Y^X^called(X,Y)) --> [called].
```

- ?- s(S, ['Bill', rushed], []).
- ?- s(S, ['Mr. Schmidt', called, 'Bill'], []). (sjá tré bls. 206)

Outline

- 1 Merkingarfræði
- 2 Lambda reikningur
- 3 Umsagnarrökfræði**

Umsagnarrökfræði/Umsagnarreikningur

(e. (First Order) predicate calculus (FOPC))

- Purfum að geta táknað “state of the world” á einhvern máta.
- Algengt að nota **umsagnar-rökliðaformgerðir** (e. predicate-argument structures)
- Varpar orðum, liðum og setningum yfir í tákni (e. symbol) og formgerðir sem standa fyrir hluti og eiginleika í tilteknu samhengi (e. **universe of discourse**).
- **Umsagnarrökfræði** er þægilegt tæki sem notað er í þessum tilgangi.
- http://en.wikipedia.org/wiki/First-order_logic
- Prolog er byggt á FOPC.

- Fullyrðingar eru settar fram sem **liðir** (e. terms)
- Einfaldir liðir:
 - **Fastar** (e. constants), t.d. 'Socrates', 'Pierre'
 - **Breytur** (e. variables), t.d. X, Y, Z.
- Samsettir liðir:
 - Standa fyrir eiginleika eða **vensl**, t.d.:
 - person('Pierre').
 - object(table).
 - on('Pierre', table).

Framsetning á nafnorðum og lýsingarorðum

- Orð eins og *waiter*, *patron*, *yellow*, *hot* hafa eiginleika sem við vörpum yfir í umsagnir (e. predicates) með einum röklið (e. argument).
- $\lambda x. \text{waiter}(x)$, í Prolog: $X^{\text{waiter}}(X)$
 - $\lambda x. \text{waiter}(x)(\text{Bill}) = \text{waiter}(\text{Bill})$
- $\lambda x. \text{hot}(x) \text{ meal}(x)$, í Prolog: $X^{\text{hot}}(X), \text{meal}(X)$

Framsetning á sögnum og forsetningum

- Sagnir eins og *run*, *bring* og *serve* eru vensl sem við vörpum yfir í umsagnir með 1-2 rökliði eftir því hvort um sjálfstæðar eða ósjálfstæðar sagnir er að ræða.
- $\lambda x.ran(x)$, í Prolog: $X^{\wedge}ran(X)$
 - $\lambda x.ran(x)(Pierre) = ran(Pierre)$
- $\lambda y\lambda x.brought(x,y)$, í Prolog: $Y^{\wedge}X^{\wedge}brought(X,Y)$
 - *Roby brought a plate*: $brought('Roby',Z^{\wedge}plate(Z))$
- Forsetningar tengja oft saman tvo nafnliði:
 - $Y^{\wedge}X^{\wedge}with(X, Y)$, *The table with a napkin*,
 $with(Z^{\wedge}table(Z), T^{\wedge}napkin(T))$

Magnarar (e. quantifiers)

- 1 *A waiter ran.*
- 2 *Every waiter ran.*
- 3 *The waiter ran.*

Þessar setningar hafa mjög mismunandi merkingu þó munurinn á þeim felist eingöngu í ákvæðisorðinu (e. determiner)

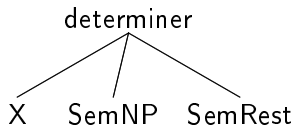
Magnarar

- **existential quantifier**, \exists .
 - $\exists x.P$, til er x þannig að P sé sönn.
- **universal quantifier**, \forall .
 - $\forall x.P$, Fyrir öll x , P er sönn.
- **restricted existential quantifier**, $\exists!$.
 - $\exists!x.P$, til er nákvæmlega eitt x þannig að P sé sönn.

Setning	Rökrænt form
<i>A waiter ran</i>	$\exists x(\text{waiter}(x) \wedge \text{ran}(x))$ $\text{exists}(X, \text{waiter}(X), \text{ran}(X))$
<i>Every waiter ran</i>	$\forall x(\text{waiter}(x) \Rightarrow \text{ran}(x))$ $\text{all}(X, \text{waiter}(X), \text{ran}(X))$
<i>The waiter ran</i>	$\exists! x(\text{waiter}(x) \wedge \text{ran}(x))$ $\text{the}(X, \text{waiter}(X), \text{ran}(X))$

Setning	Rökrænt form
<i>A waiter brought a meal</i>	$\exists x(\text{waiter}(x) \wedge \exists y(\text{meal}(y) \wedge \text{brought}(x,y)))$ $\text{exists}(X, \text{waiter}(X), \text{exists}(Y, \text{meal}(Y), \text{brought}(X,Y)))$
<i>Every waiter brought a meal</i>	$\forall x(\text{waiter}(x) \Rightarrow \exists y(\text{meal}(y) \wedge \text{brought}(x,y)))$ $\text{all}(X, \text{waiter}(X), \text{exists}(Y, \text{meal}(Y), \text{brought}(X,Y)))$
<i>The waiter brought a meal</i>	$\exists! x(\text{waiter}(x) \wedge \exists y(\text{meal}(y) \wedge \text{brought}(x,y)))$ $\text{the}(X, \text{waiter}(X), \text{exists}(Y, \text{meal}(Y), \text{brought}(X,Y)))$

- Lendum í vandræðum með orð eins og *two*, *three*, *several*, *many*, *this*, *that*, o.s.frv.
- Í stað þess að nota nöfn á mögnurum er hægt að nota ákvæðisorðin sjálf sem samsettan lið í Prolog:
 - *A waiter brought a meal*
 - `a(X, waiter(X), a(Y, meal(Y), brought(X,Y)))`
 - *Two waiters brought our meals*
 - `two(X, waiter(X), our(Y, meal(Y), brought(X,Y)))`



Prolog dæmi 3

```
s(Sem) --> np((X^SemRest)^Sem), vp(X^SemRest).
```

```
np((X^SemRest)^Sem) --> determiner((X^SemNP)^((X^SemRest)^Sem), noun(X^SemNP).
```

```
vp(X^SemRest) --> verb(X^SemRest).
```

```
vp(X^SemRest) --> verb(Y^X^SemVerb), np((Y^SemVerb)^SemRest).
```

```
noun(X^waiter(X)) --> [waiter].
```

```
noun(X^patron(X)) --> [patron].
```

```
noun(X^meal(X)) --> [meal].
```

```
verb(X^rushed(X)) --> [rushed].
```

```
verb(Y^X^ordered(X,Y)) --> [ordered].
```

```
verb(Y^X^brought(X,Y)) --> [brought].
```

```
determiner((X^SemNP)^((X^SemRest)^a(X, SemNP, SemRest))) --> [a].
```

```
determiner((X^SemNP)^((X^SemRest)^the(X, SemNP, SemRest))) --> [the].
```

```
?- s(Sem, [the, patron, ordered, a, meal], []).
```

```
Sem = the(_G549, patron(_G549), a(_G576, meal(_G576), ordered(_G549, _G576)))
```

```
P.e. Sem = the(X, patron(X), a(Y, meal(Y), ordered(X, Y)))
```