

Programkonstruktion

Moment 1 Introduktion till programmering och programspråket Standard ML

PK 2008/09 moment 1

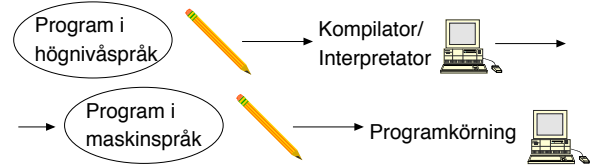
Sida 1

Uppdaterad 2007-10-26

Programspråk

Vid programmering används något av många olika *programspråk* för att beskriva algoritmer och datastrukturer.

- C, C++, Java, ADA, ML, Pascal, BASIC,



PK 2008/09 moment 1

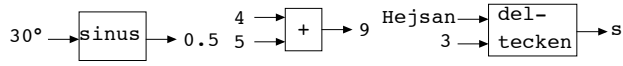
Sida 2

Uppdaterad 2007-10-26

Funktionell programmering

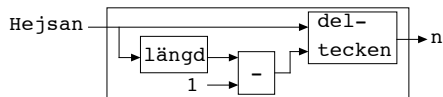
Programspråk skiljer i hur instruktioner är utformade och sätts ihop. Instruktionerna i funktionella programspråk är *funktioner*.

En funktion är "något" som tar data ("argument") och *beräknar* nya data ("värde"). Det är *inte* samma sak som funktioner i matematiken.



(Obs att datavetare ofta börjar räkna med 0...)

Funktionella program byggs genom *sammansättning* av funktioner.



Detta *dataflödesdiagram* visar beräkning av sista tecknet i en sträng

PK 2008/09 moment 1

Sida 3

Uppdaterad 2007-10-26

Användning av funktionell programmering

- Har funnits "inom" datavetenskapen sedan lång tid (LISP 1962)
- Har fått växande användning även i "praktiska" tillämpningar, t.ex.
 - Microsoft Excel (formelspråket är ett funktionellt språk)
 - Ericssons telefonsystem (programspråket Erlang)

Undersökningar har visat att program blir kortare och enklare och att utvecklingstiden blir kortare jämfört med "traditionella" språk som C.

Funktionella språk har också en enklare *semantik* (betydelse).

Nackdelen är att programmen ibland utnyttjar datorn något mindre effektivt – spelar i dag mindre roll än effektivitet vid utvecklingen.

Inst. för informationsteknologi bedriver forskning kring funktionell programmering i samarbete med bl.a. Ericsson.

PK 2008/09 moment 1

Sida 4

Uppdaterad 2007-10-26

Programspråket Standard ML

- *Funktionellt* språk
- Programmen liknar (ytligt sett) matematiska *uttryck*.
- Få, enkla och tydliga begrepp – lämpligt för utbildning
- Enkel struktur hos program (i alla fall jämfört med många andra språk....)
- Möjliggör snabb och effektiv programmering
- Den implementering av Standard ML vi använder på kursen kallas "Moscow ML".

Enkla ML-uttryck

Uttryck är "formler" i språket ML som kan *beräknas* till ett *värde*.

ML kan arbeta med olika sorters data, bl.a.:

heltal:	32+15	beräknas till 47
flyttal:	3.12*4.3	beräknas till 13.416
text (<i>strängar</i>):	size "Hej, hopp"	beräknas till 9
även sammansatta uttryck:	1+(size "Hej, hopp"*2)	beräknas till 19

Värden kan inte beräknas vidare utan är data "i sig själva".

Funktionsvärden beräknas genom att man skriver funktionen (dess namn) före argumentet.

Vissa funktioner som i matematiken normalt skrivs *mellan* sina argument (t.ex. +, *) skrivs så även i ML. (*Infix notation*.)

PK 2008/09 moment 1

Sida 5

Uppdaterad 2007-10-26

PK 2008/09 moment 1

Sida 6

Uppdaterad 2007-10-26

Körning av Moscow ML-interpretatorn

På Unix-systemen startas Moscow ML med kommandot `mosml`.
För tydlighet skrivs inmatning på OH-bilderna med blå färg.

```
prompter Moscow ML version 2.01 (January 2004)
Enter `quit();' to quit.
inmatningen kan delas på flera rader men måste alltid avslutas med semikolon.
- 32+15;
> val it = 47 : int
- 3.12*
- 4.3;
> val it = 13.416 : real
- size "Hej, hopp";
> val it = 9 : int
- 1+(size "Hej, hopp"*2);
> val it = 19 : int
```

Jag återkommer till vad en "typ" är för något och vad `val it` betyder.

PK 2008/09 moment 1

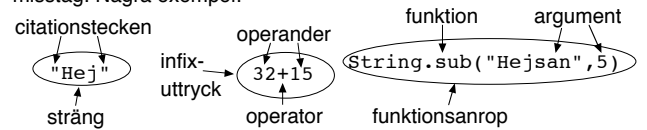
Sida 7

Uppdaterad 2007-10-26

Syntax

Syntaxen hos ett programspråk är hur program *får se ut*.

Programspråk har normalt mycket strikt syntax som inte tillåter misstag. Några exempel:



Operatörer är funktioner som skrivs mellan sina argument ("infix").

Argumenten kan själva vara uttryck, t.ex. $1+2*3$.

Argument, operander och parametrar är olika namn på samma sak.

Om funktionen har ett argument kan man i ML utelämnat parenteserna – t.ex. `size "Hej"` eller `size("Hej")`.

PK 2008/09 moment 1

Sida 8

Uppdaterad 2007-10-26

Syntaxfel

Felaktig syntax gör att uttrycken inte kan tolkas.

ML-systemet ger ett felmeddelande.

```
- (1.0+ *3.0)/2.0;
! Toplevel input:
! (1.0+ *3.0)/2.0;
! ^^^^^^^^^
! Ill-formed infix expression
```

Meddelandena är inte alltid hjälpsamma – maskinen kan inte gissa vad man egentligen menar...

Ibland kan felskrivningen ligga på ett helt annat ställe än där ML-systemet misslyckas med att tolka ett uttryck.

PK 2008/09 moment 1

Sida 9

Uppdaterad 2007-10-26

Luring vid felaktig syntax

Felaktig syntax kan göra att ML-systemet verkar sluta fungera.

```
- 2.0*(3.0+4.0;
1+2;
size "Hej";
```

Här har man glömt en högerparentes! ML väntar förgäves på den och verkar därför ha slutat svara. I detta läge kan man avbryta inmatningen med "kontroll-C" från tangentbordet och skriva in rätt.

```
^C> Interrupted.
- 2.0*(3.0+4.0);
val it = 14.0 : real
```

Glömmer man ett citationstecken får man liknande effekt...

```
- size "Hej, hopp;
1+2;
```

PK 2008/09 moment 1

Sida 10

Uppdaterad 2007-10-26

Semantik

Semantiken hos ett programspråk är vad program betyder.

Betydelsen av...

+ är en funktion som beräknar summan av operanderna
size är en funktion som beräknar längden av argumentet

f X är att funktionen f beräknas med argumentet X
X op Y är att funktionen op beräknas med argumenten X och Y

alltså...

32+15 betyder "summan av 32 och 15", vilket beräknas till 47.
size "Hej, hopp" betyder "längden av strängen Hej, hopp", vilket beräknas till 9.

PK 2008/09 moment 1

Sida 11

Uppdaterad 2007-10-26

Beräkning av uttryck

Uttryck i ML beräknas i steg från vänster till höger, inifrån och ut – dvs argument beräknas innan funktionen beräknas (eller *anropas*).

Undantag: operatörer kan ha olika prioritet (*precedens*), t.ex. beräknas multiplikationer före additioner.

Parenteser kan användas för att ändra beräkningsordningen.

```
1+size("Hej, " ^ "hopp")*2
-> 1+size "Hej, hopp"*2
-> 1+9*2
-> 1+18
-> 19
```

Blåmarkerade deluttryck är de som beräknas i nästa steg.

(-> är ingen symbol i språket ML utan visar beräkningssteg.)

PK 2008/09 moment 1

Sida 12

Uppdaterad 2007-10-26

Beräkningsfel

Alla uttryck går inte att beräkna även om syntaxen är riktig, t.ex. `1.0/0.0` eftersom division med noll inte är meningsfull. I så fall *avbryts* beräkningen av uttrycket och man får en felmeddelande med *felkod* istället för värde.

```
- (1.0 / 0.0) + 2.0;
! Uncaught exception:
! Div
```

I ML är felkoderna en speciell sorts data, kallade *undantag* (exceptions).

Beräkningsfel kallas ofta *exekveringsfel*.

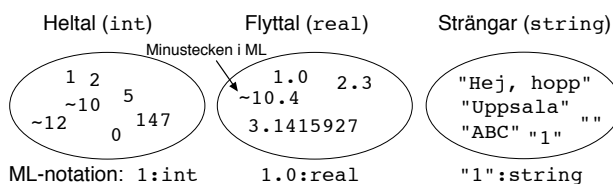
PK 2008/09 moment 1

Sida 13

Uppdaterad 2007-10-26

Typer

Typer är mängder av data med samma slags egenskaper. Elementen i en typ kallas typens *värden*.



Obs! `1`, `1.0` och `"1"` är *alla olika*. Varför är `1` och `1.0` olika? Jo, flyttal är *approximationer* med begränsad noggrannhet! `1.0 + 10000000000000000.0 - 10000000000000000.0` blir `0.0`?!? (Representera *aldrig* "riktiga" pengar som flyttal.)

PK 2008/09 moment 1

Sida 14

Uppdaterad 2007-10-26

Storleksbegränsningar

I praktiken finns det begränsningar i hur stora (små) tal kan vara och hur långa strängar kan vara. Det är sällan detta leder till problem, men man måste vara medveten om det – det kan leda till *"overflow"*.

Begränsningarna kan variera mellan olika datorer/ML-system. Vanliga gränser för heltal är `1073741823` och `-1073741824`.

```
- 1073741822+1;
> val it = 1073741823 : int
- 1073741823+1;
! Uncaught exception:
! Overflow
```

Flyttal kan vara mycket större (i Moscow ML upp till $\pm 10^{307}$), men har begränsad noggrannhet (i Moscow ML c:a 12 decimala siffror).

PK 2008/09 moment 1

Sida 15

Uppdaterad 2007-10-26

Typkontroll (typning)

Vad betyder `32+1.5`? `32+"Hej"`? `32+"1"`? Att addera värden av olika typ är inte alltid meningsfullt.

Stark typning: Operationen *förbjuds* alltid.

Svag typning: Värden *görs om* till rätt typ om det går

t.ex. `32+"1" → 33`. `32+"Hej"` ger beräkningsfel.

Ingen typning: Additionen utförs *som om* argumenten hade rätt typ.

t.ex. `32+"1" → 81` om kodningen av tecknet `"1"` är 49!!

(I detta fall är det oftast beroende på vilken dator eller ML-system man använder vad resultatet blir.)

Stark typning gör att många programmeringsmisstag förhindras.

Svag/ingen typning *kan* ge kortare men även mer svårlästa program

ML är ett *starkt typat språk*. Alla uttryck har en *bestämd typ*.

PK 2008/09 moment 1

Sida 16

Uppdaterad 2007-10-26

Typfel

Liksom felaktig syntax gör typfel att uttrycken inte kan tolkas. ML-systemet ger ett felmeddelande.

```
- 32+"Hej";
! Toplevel input:
! 32+"Hej";
!   ^^^^^
! Type clash: expression of type
! string
! cannot have type
! int
```

Detta betyder att ett stränguttryck (`"Hej"`) använts i ett sammanhang där det krävs ett heltalsuttryck.

PK 2008/09 moment 1

Sida 17

Uppdaterad 2007-10-26

Typfel (forts.)

Meddelandena är inte alltid hjälpsamma – ML talar om *var den hittar* ett typfel, vilket kan vara ett helt annat ställe i programmet än där fel egentligen ligger! ML vet inte om programmerarens *avsikter*.

```
- 2*(3.0+4.0);
! Toplevel input:
! 2*(3.0+4.0);
!   ^^^
! Type clash: expression of type
! real
! cannot have type
! int
```

Felet här är att man skrivit `2` (ett heltal) i stället för `2.0` (ett flyttal), men ML upptäcker felet först när den tittar på flyttalet `3.0` och säger därför att felet är att `3.0` är ett flyttal där det borde vara ett heltal!

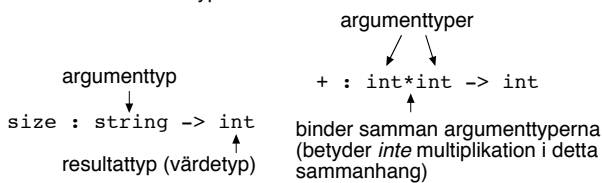
PK 2008/09 moment 1

Sida 18

Uppdaterad 2007-10-26

Funktionstyper

Också funktioner har typer:



+ kan även typas `real*real->real` + sägs vara *överlagrad*

(Egentligen är addition av heltal och flyttal helt *olika* funktioner som har samma namn. Argumenttyperna styr vilken som används.)

PK 2008/09 moment 1

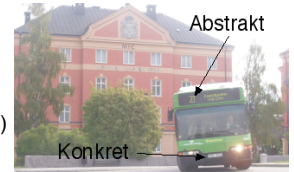
Sida 19

Uppdaterad 2007-10-26

Abstrakt och konkret

Med abstraktion i programmering menas att man *döljer* eller *skjuter åt sidan* vissa egenskaper hos något. Detta gör man för att förenkla programmeringen så att man inte skall behöva tänka på detaljer.

Du vill åka buss från Polacksbacken till Flogsta. Då behöver du inte veta vilken buss (alltså vilket fordon) du skall åka med – vilket kan vara olika från gång till gång – utan du åker med "busslinje 21".



"Linje 21" är en *abstraktion* av de bussar som faktiskt kör mellan (bl.a.) Polacksbacken och Flogsta.

PK 2008/09 moment 1

Sida 20

Uppdaterad 2007-10-26

Abstrakt och konkret (forts.)

I programmering abstraherar man data genom att dölja hur data *representeras*.

- strängen "Hej, hopp" representeras *egentligen* som en följd av teckenkoder, t.ex. (med ISO 8859-1 kod, mera senare) 72, 101, 106, 44, 32, 104, 111, 112, 112
- flyttalet 3.12 representeras *egentligen* som två tal, en *mantissa* och en *exponent*, t.ex. 312 och -2 , där innebörden är $312 \cdot 10^{-2}$

Hur data *verkligen* ser ut döljs av programspråket.

Är mantissan och exponenten 312 resp. -2 eller är de 0.312 och 1?

Det spelar ingen roll – det viktiga är hur man kan *arbeta* med dem.

(Den konkreta) representationen har *abstraherats bort*.

PK 2008/09 moment 1

Sida 21

Uppdaterad 2007-10-26

Bindningar

Man kan namnge värden – *binda* namn till värdet.

```
- val a = 3; ← inmatning (deklaration)
> val a = 3 : int ← ML svarar med bundet
- a; ← namn, värde och typ
> val it = 3 : int
- a+1;
> val it = 4 : int
```

Namnet `it` binds alltid till det senast beräknade värdet.

```
- it+1;
> val it = 5 : int
- val b = 5;
> val b = 5 : int
- a+b;
> val it = 8 : int
```

Bindningar är *inte* tilldelningar som i C, Java,... (Mer om det senare.)

PK 2008/09 moment 1

Sida 22

Uppdaterad 2007-10-26

Definitioner

Bindning kan ses som att namnet *definieras* att betyda ett värde.

Detta är en form av abstraktion som kallas *definitionsabstraktion*. Man bortser från det "konkreta" värdet och använder istället ett "abstrakt" namn, i syfte att...

- ge enkla/meningsfulla namn åt värden (t.ex. `Math.pi` i stället för $3.14159265\dots$ underlättar läsning.)
- visa på en speciell användning av ett uttryck (t.ex. `dagPerVecka` eller `maxAntal` i stället för 7. Man kan lätt ändra värdet i en användning utan att riskera påverka andra.)
- undvika dubbla beräkningar (t.ex. `val a = 5*5; a*a;` beräknar $5 \cdot 5 \cdot 5$ med bara två multiplikationer)

Symbolerna som utgör namn kallas *identifierare*.

PK 2008/09 moment 1

Sida 23

Uppdaterad 2007-10-26

(Rosens) namn

What's in a name? That which we call a rose by any other name would smell as sweet.

—W. Shakespeare, *Romeo och Julia*



Namnet som sådant saknar i de flesta programspråk betydelse. Det är bara den mänskliga läsaren av ett program som kan tolka namnet. Därför är det viktigt att ett tolkning av ett namn faktiskt stämmer överens med innebörden av det som namnet används till.

Man kan byta ut alla namn inom ett program (om det görs på ett konsekvent sätt) utan att påverka programmets funktion alls.

(Detta gäller förstås inte namn som är definierade utanför själva programmet – t.ex. `Math.pi` som är definierat i språket ML.)

PK 2008/09 moment 1

Sida 24

Uppdaterad 2007-10-26

Uttryck och deklARATIONER

Uttryck är delar av språket ML som beräknar ett värde.

Deklarationer är delar av språket ML som inte beräknar något värde, men som påverkar hur uttryck beräknas (tolkas).

```
- xyz;
! Toplevel input:
! xyz;
! ^^^
! Unbound value identifier: xyz
- val xyz = 4711;
> val xyz = 4711 : int
- xyz;
> val it = 4711 : int
```

Uttrycket kan inte beräknas

Deklarationen binder xyz

Nu kan samma uttryck beräknas

En deklARATION kan dock innehålla ett uttryck som del (t.ex. val-deklARATIONER innehåller uttryck som beräknar värdet som binds). Likaså kan uttryck innehålla deklARATIONER som delar. (Mera senare.)

PK 2008/09 moment 1

Sida 25

Uppdaterad 2007-10-26

Syntax för identifierare i ML

- Alfanumeriska identifierare – en följd av bokstäver, siffror, understrykning och apostrof som börjar med en bokstav:

Ex: x, X, x2, x', size, total_sum

Obs att stora och små bokstäver skiljer sig åt. Endast engelska bokstäver är tillåtna – inte t.ex. åäöÅÄÖ.

- Symboliska identifierare – en följd av tecknen

! % & \$ # + - / : < = > ? @ \ ~ ` ^ | *

Ex: +, *, :, ++, !?, >>

- Reserverade ord eller nyckelord (ord som kännetecknar eller delar upp konstruktioner i språket) får inte användas som identifierare. Ex: val, if, then, :, = (se kursbok eller ML-dokumentation)

PK 2008/09 moment 1

Sida 26

Uppdaterad 2007-10-26

Formattering

ML tillåter att blanka och radbrytningar används var som helst i program mellan olika symboler.

ML kräver inte blanka och radbrytningar utom för att undvika att namn läses ihop (size x kan inte skrivas size x).

Varning! Även namn bestående av specialtecken kan läsas ihop! 3+~2 fungerar inte. ML tolkar +~ som en identifierare som den inte känner till. Skriv 3+ ~2.

I ML-program kan man lägga in kommentarer – förklarande text som inte ingår i beräkningen. Kommentarer inleds med (* och avslutas med *). T.ex.: 1+(* Längden på strängen *) size "abc"

PK 2008/09 moment 1

Sida 27

Uppdaterad 2007-10-26

Villkorsuttryck

Program kan välja mellan två olika uttryck beroende på ett villkor.

```
if b then e1 else e2
```

Om villkoret b är uppfyllt beräknar villkorsuttrycket e1, annars e2. b skall beräkna ett värde av typ bool – ett sanningsvärde.

10>20 → false, 1<2 → true.

```
- 10 > 20;
> val it = false : bool
- if 10 > 20 then 10 else 20;
> val it = 20 : int
```

Obs att e1 och e2 måste ha samma typ! (Varför?)

PK 2008/09 moment 1

Sida 28

Uppdaterad 2007-10-26

Villkorsuttryck (forts.)

```
if b then e1 else e2
```

b beräknas först och bara ett av e1 och e2 beräknas

```
- val x = 0.0;
> val x = 0.0 : real
- if x < 0.01 then 100.0 else 1.0/x;
> val it = 100.0 : real
```

1.0/x beräknas inte och det uppstår därför inget exekveringsfel.

```
if x < 0.01 then 100.0 else 1.0/x
→ if 0.0 < 0.01 then 100.0 else 1.0/x
→ if true then 100.0 else 1.0/x
→ 100.0
```

PK 2008/09 moment 1

Sida 29

Uppdaterad 2007-10-26

Andra typer

Andra grundläggande typer i ML:

char

Enstaka tecken. Syntax: #"1" för t.ex. tecknet 1.

unit

Trivial typ. unit har ett enda värde som skrivs ().

() används när syntaxen för språket ML kräver ett uttryck, men man inte är intresserad av något.

PK 2008/09 moment 1

Sida 30

Uppdaterad 2007-10-26

Typen int (heltal)

Syntax: en eller flera siffror. Negativa tal föregås av ~ ("tilde").

Exempel: 1, ~25

Funktioner	Typ
+, -, *, div	int*int->int (de fyra räknesätten, heltalsdivision - 7 div 3 -> 2)
mod	int*int->int (rest - 7 mod 3 -> 1)
=, <>	int*int->bool (lika med, inte lika med)
<, <=, >, >=	int*int->bool (storleksjämförelser)
~	int->int (negation - ~(2-3) -> 1)
abs	int->int (absolutbelopp abs ~3 -> 3)

(alla tvåställiga funktioner på denna sida är infix)

PK 2008/09 moment 1

Sida 31

Uppdaterad 2007-10-26

Typen real (flyttal)

Syntax: en eller flera siffror med decimalpunkt och/eller följd av tiopotens (bokstaven E följd av siffror) Negativa tal föregås av ~.

Termen flyttal (floating point) kommer sig av att decimalpunkten inte står på ett bestämt ställe i talet.

Exempel: 1.0, 3E4 (=3000.0), 3.4E-2 (=0.034)

Grundläggande operationer på flyttal:

Funktioner	Typ
+, -, *, /	real*real->real (de fyra räknesätten)
<, <=, >, >=	real*real->bool (storleksjämförelser)
~	real->real (negation)
abs	real->real (absolutbelopp)

(alla tvåställiga funktioner på denna sida är infix)

PK 2008/09 moment 1

Sida 32

Uppdaterad 2007-10-26

Likhetstyper

Värden av de flesta typer kan jämföras med = och <>.

Detta gäller *inte* flyttal i Standard ML.

Anledningen är att flyttal är approximationer och strikta likhetsjämförelser i allmänhet inte är rätt sak att göra.

```
1.0+10000000000000000.0-10000000000000000.0=1.0?!?
```

Det ML-system som vi använder (Moscow ML) tillåter likhetsjämförelser mellan flyttal, men det är ett (riskabelt!) *tillägg* till ML.

Här finns alltså dessutom:

Funktioner	Typ
=, <>	real*real->bool (lika med, inte lika med)

Typer som kan likhetsjämföras kallas *likhetstyper*.

PK 2008/09 moment 1

Sida 33

Uppdaterad 2007-10-26

Biblioteket Math

Det finns *programbibliotek* med färdigskrivna funktioner som man kan ha användning för. Ett sådant bibliotek är Math.

Ett urval funktioner:

Funktion	Typ
Math.sqrt	real->real (kvadratroten)
Math.sin	real->real (sinus - vinkeln i radianer)
Math.cos	real->real (cosinus - vinkeln i radianer)
Math.tan	real->real (tangens - vinkeln i radianer)
Math.ln	real->real (naturliga logaritmen)
Math.pow	real*real->real (exponentiering)

Math.pow(10.0, 3.0) -> 1000.0

PK 2008/09 moment 1

Sida 34

Uppdaterad 2007-10-26

Laddning av bibliotek

De flesta bibliotek finns inte tillgängliga från början utan ligger på filer som måste läsas in (*laddas*) innan de kan användas.

Bibliotek laddas med funktionen load.

```
- Math.sqrt(4.0);
! Toplevel input:
! Math.sqrt(4.0);
! ^^^^^^^^^
! Cannot access unit Math before it has been
loaded.
- load "Math";
> val it = () : unit
- Math.sqrt(4.0);
> val it = 2.0 : real
```

PK 2008/09 moment 1

Sida 35

Uppdaterad 2007-10-26

Typen string (strängar)

Syntax: En teckenföljd med citationstecken (") omkring.

Funktioner	Typ
=, <>	string*string->bool (lika med, inte lika med)
<, <=, >, >=	string*string->bool (storleksjämförelser)
^	string*string->string (sammansättning)
size	string->int (längd)
String.substring	string*int*int->string (delsträng)

(alla tvåställiga funktioner är infix)

"Hej, " ^ "hopp" -> "Hej, hopp"

String.substring("abcd", 1, 2) -> "bc"

Citationstecken i strängen skrivs \". Bakvänt snedstreck skrivs \\.

Exempel: "ab\"cd\" är en sträng med 6 tecken: a,b,\",c,d och \.

PK 2008/09 moment 1

Sida 36

Uppdaterad 2007-10-26

Typen char (tecken)

Syntax: Tecknet # följt av en sträng med exakt ett tecken.

Grundläggande operationer på tecken:

Funktioner	Typ
=, <>	char*char->bool (lika med, inte lika med)
<, <=, >, >=	char*char->bool (storleksjämförelser)
String.sub	string*int->char (tecken ur sträng)

```
String.sub("abcd", 1) -> #"b"
```

PK 2008/09 moment 1

Sida 37

Uppdaterad 2007-10-26

Typen bool (sanningsvärden)

Syntax: true respektive false

Observera: true och false är *data* i typen bool.

De är *konstanta värden* – ungefär som 1, 3.0 och "Hej"

Funktioner med värdetyp bool kallas ibland *predikat*.

Funktioner	Typ
=, <>	bool*bool->bool (lika med, inte lika med)
not	bool->bool (logisk negation – true om argumentet är false och tvärtom.)
orelse	bool*bool->bool (logisk eller – true om endera argument är true, false annars.)
andalso	bool*bool->bool (logisk och – true om båda argument är true, false annars.)

PK 2008/09 moment 1

Sida 38

Uppdaterad 2007-10-26

orelse och andalso igen

```
1 = 2 orelse not 3 = 4
-> false orelse not 3 = 4
-> false orelse not false
-> false orelse true
-> true
```

orelse och andalso är inte vanliga funktioner – deras andra argument beräknas *inte* om det inte behövs. Man säger att de är *lata* i sitt andra argument. (Motsatsen till lat beräkning – alltså det normala att alltid beräkna argument – kallas för *ivrig* beräkning.)

3>2 orelse 3.0<1.0/0.0 ger *inte* exekveringsfel trots divisionen med noll.

```
3>2 orelse 3.0<1.0/0.0
-> true orelse 3.0<1.0/0.0
-> true
```

PK 2008/09 moment 1

Sida 39

Uppdaterad 2007-10-26

Typomvandlingar

Det finns funktioner som vid behov kan byta typ på data. Exempel:

Funktioner	Typ
real	int->real (från heltal till flyttal)
round	real->int (från flyttal till heltal, avrundat)
trunc	real->int (samma, men decimaler kastas)
str	char->string (från tecken till sträng)
ord	char->int (från tecken till teckenkod)
chr	int->char (från teckenkod till tecken)
Int.toString	int->string (från heltal till sträng)

```
trunc 4.7 -> 4
ord #"1" -> 49
Int.toString 42 -> "42"
```

PK 2008/09 moment 1

Sida 40

Uppdaterad 2007-10-26

Teckenkodning

Det finns ingen bestämd teckenkodning för ML utan det beror på vilken dator och operativsystem man använder. Funktionerna `ord` och `chr` kan alltså fungera olika på olika datorer/operativsystem.

Vid användning av `ord` och `chr` måste man alltså vara försiktig om programmet skall vara *portabelt* (dvs gå att flytta till annan dator).

En av de vanligaste teckenkodningarna är en internationell standard som kallas ISO 8859-1 och är avsedd för västeuropeiska språk. Den används av de flesta Unix-system samt är standardkodning på World Wide Web. ISO 8859-1 är en utökning av den vanliga äldre koden ASCII (American Standard Code for Information Interchange)

Apple MacOS och Microsoft Windows har egna, ej standardiserade, teckenkodningar som också bygger på ASCII.

PK 2008/09 moment 1

Sida 41

Uppdaterad 2007-10-26