

# Markmið í þýðandaverkefni

Snorri Agnarsson

8. janúar 2018

## Efnisyfirlit

<b>1</b>	<b>Inngangur</b>	<b>3</b>
<b>2</b>	<b>Þýðing stefja í Morpho</b>	<b>3</b>
2.1	Dæmi um þýðingu stefs . . . . .	4
<b>3</b>	<b>Keyrslustöður</b>	<b>5</b>
<b>4</b>	<b>Gildi í Morpho</b>	<b>7</b>
<b>5</b>	<b>Framhöld</b>	<b>7</b>
<b>6</b>	<b>Vakningarfærslur</b>	<b>8</b>
<b>7</b>	<b>Tilvísanir í breytur</b>	<b>8</b>
<b>8</b>	<b>Þulur fyrir ýmsar Morphosegðir</b>	<b>9</b>
8.1	Kallsegðir . . . . .	9
8.2	Breytusegðir . . . . .	10
8.3	If-segðir . . . . .	10
8.4	While-segðir . . . . .	11
8.5	Lesfastasegðir . . . . .	11
8.6	Og-segðir . . . . .	11
8.7	Eða-segðir . . . . .	12
8.8	Ekki-segðir . . . . .	12
8.9	Aðrar segðir . . . . .	12
8.9.1	go-föll . . . . .	13
8.9.2	Samskeiða bálkar . . . . .	14
8.9.3	Viðfangalausar lokanir . . . . .	14
<b>9</b>	<b>Heildarþýðing stefs</b>	<b>15</b>

<b>10 Dæmi um forritunarmál</b>	<b>15</b>
10.1 Ofureinfalt forritunarmál í Lisp stíl . . . . .	15
10.1.1 Þýðingar . . . . .	16
10.2 NanoLisp: Einfalt forritunarmál í Lisp stíl . . . . .	18
10.3 NanoMorpho: Einfalt forritunarmál í Morpho stíl . . . . .	18
10.4 MicroLisp: Flóknara forritunarmál í Lisp stíl . . . . .	19
10.5 MicroMorpho: Flóknara forritunarmál í Morpho stíl . . . . .	20
<b>11 Helstu Morpho vélarmálsskipanir</b>	<b>22</b>
11.1 Call . . . . .	22
11.2 CallR . . . . .	23
11.3 CallClosure . . . . .	24
11.4 CallClosureR . . . . .	24
11.5 Drop . . . . .	24
11.6 Fetch . . . . .	25
11.7 FetchP . . . . .	25
11.8 FetchR . . . . .	25
11.9 Go . . . . .	25
11.10GoFalse . . . . .	26
11.11GoTrue . . . . .	26
11.12MakeClosure . . . . .	26
11.13MakeClosureP . . . . .	26
11.14MakeClosureR . . . . .	27
11.15MakeVal . . . . .	27
11.16MakeValP . . . . .	27
11.17MakeValR . . . . .	28
11.18Not . . . . .	28
11.19NotP . . . . .	28
11.20NotR . . . . .	28
11.21Push . . . . .	28
11.22Return . . . . .	29
11.23Store . . . . .	29
11.24StoreP . . . . .	29
11.25StoreR . . . . .	29
<b>12 Dæmi um þýðendur</b>	<b>30</b>
12.1 Þýðandi með endurkvæmri ofanferð . . . . .	30
12.2 Þýðandi með tólunum JFlex og BYACC/J . . . . .	51
12.2.1 Lesgreinir . . . . .	51
12.2.2 Þáttari og þulusmiður . . . . .	54
<b>13 NanoLisp notkunardæmi</b>	<b>63</b>

# 1 Inngangur

Úr þýðandaverkefninu koma eftirfarandi afurðir sem einkunn verkefnisins verður byggð á:

1. Þýðandi sem les forritstexta í Lisp, Morpho eða svipuðu máli og skilar forritstexta í Morpho-smalamáli. Þessi afurð skiptist í eftirfarandi:
  - a) Keyrsluhæfur þýðandi (exe-skrá, jar-skrá eða svipað).
  - b) Forritstexti og annað (s.s. makefile) sem til þarf til að smíða þýðandann.
2. Handbók sem lýsir því hvernig setja skal upp þýðandann og nota hann og lýsir forritunarmálinu.

Við munum seinna ræða um handbókina, en á þessu stigi málsins er eðlilegt að byrja strax að kafa í skilgreiningu á virkni þýðandans og skilgreina í stórum dráttum hvernig forritstextarnir sem lesnir eru og skrifaðir af þýðandanum líta út. Við lítum þá í bili á þýðandann sem svartan kassa.

Vonandi hafa flestir í þessu námskeiði notað Morpho. Þeir sem ekki hafa notað Morpho ættu að kynna sér það til að skilja betur hvernig þeirra eigin þýðendur ættu að virka í þessu námskeiði. Þýðendur fyrir Morpho eru sem betur fer einfaldari en flestir aðrir þýðendur, en ástæður þess eru eftirfarandi:

- Málfræði Morpho er einföld.
- Fyrir Morpho er þegar til keyrsluumhverfi (í Java) sem sér um minnimeðhöndlun og hefur þær aðgerðir sem nauðsynlegar eru til að forrit geti haft samskipti við umhverfi sitt.
- Gagnaskipan í Morpho er mjög einföld.
- Í Morpho má þýða hvert stef án tillits til annara stefja eða annars samhengis.

## 2 Þýðing stefja í Morpho

Hvert stef í Morpho er þýtt fyrir sig, án tillits til annara stefja eða annars samhengis. Úr þýðingunni kemur smalamálsþula sem seinna verður að keyranlegri þulu í minni tölvunnar. Almenn, í nokkurn veginn hvaða forritunarmáli sem er, skiptist útkoman úr þýðingu hvers stefs í þrjá meginhluta: Formála, eftirmála og stofn. Formálinn inniheldur þær skipanir sem framkvæmdar eru í byrjun hverrar inningar (keyrslu) stefsins, eftirmálinn þær skipanir sem framkvæmdar eru í lok hverrar inningar og stofninn þær skipanir sem samsvara þeim setningum eða segðum sem stefið inniheldur. Tilgangur formálans er að ljúka við að smíða vakningararfærslu stefsins (sá sem kallar byrjar smíði vakningararfærslunnar). Tilgangur eftirmálans er að hefja niðurrif vakningararfærslunnar og annarar vinnu sem inna þarf af hendi til að stefið sem kallaði eða stefið sem tekur við af viðkomandi stafi geti haldið áfram sinni keyrslu (stefið sem kallar klárar þessa frágangsvinnu eftir því sem þörf krefur). Í Morpho notum við sérhannað „vélarmál“ sem aftur veldur því að formálar og eftirmálar eru varla til staðar, en við viljum samt skilja að þetta er almenna atburðarásin.

## 2.1 Dæmi um þýðingu stefs

Íhugum eftirfarandi Morpho forrit:

```
" test .mmod" =
{{
f =
  fun(x)
  {
    x+2;
  };
}};
```

Þýðing þess gæti litið svona út:

```
" test .mmod" =
{{
#"f[f1]" =
[
  (Fetch 0)
  (Push)
  (MakeVal 2)
  (Call #"+[f2]" 2)
  (Return)
];
}}
;
```

Eða svona:

```
" test .mmod" =
{{
#"f[f1]" =
[
  (Fetch 0)
  (MakeValP 2)
  (CallR #"+[f2]" 2)
];
}}
;
```

Þetta er auðvitað óskiljanlegt á þessu stigi málsins (kíkið aftur á þetta þegar þið eruð búin að lesa þennan bækling og annað sem til þarf). Til þess að skilja hvað gengur hér á er nauðsynlegt að vita hvernig vakningarfærslur og hlaðinn í Morpho virka, hvernig föll kalla á föll í Morpho, hvernig þessar Morpho „vélarmálsskipanir“ Fetch, Push, MakeVal, Call, Return, CallR og MakeValP virka, og fleira.

Reyndar er hægt að leysa þýðandaverkefnið í þessu námskeiði og nota aðeins eftirfarandi „vélarmálsskipanir“: Go, GoFalse, Return, MakeVal, Call, Push, Store, Fetch. Ráðlegt er samt

að kynna sér og nota fleiri skipanir.

### 3 Keyrslustöður

Keyrandi Morpho forrit samanstendur af safni af samhliða keyrandi verkum (*tasks*). Hvert verk samanstendur af safni af þráðlingum (*fibers*, *coroutines*) sem skiptast á að keyra innan verksins. Til að einfalda málið munum við yfirleitt ímynda okkur að aðeins sé um eitt verk að ræða, með einum þráðlingi.

Þráðlingurinn keyrir Morpho vélarmálsskipanir og hver slík skipun veldur því að ástandið breytist. Ástand þráðlingsins samanstendur af eftirfarandi:

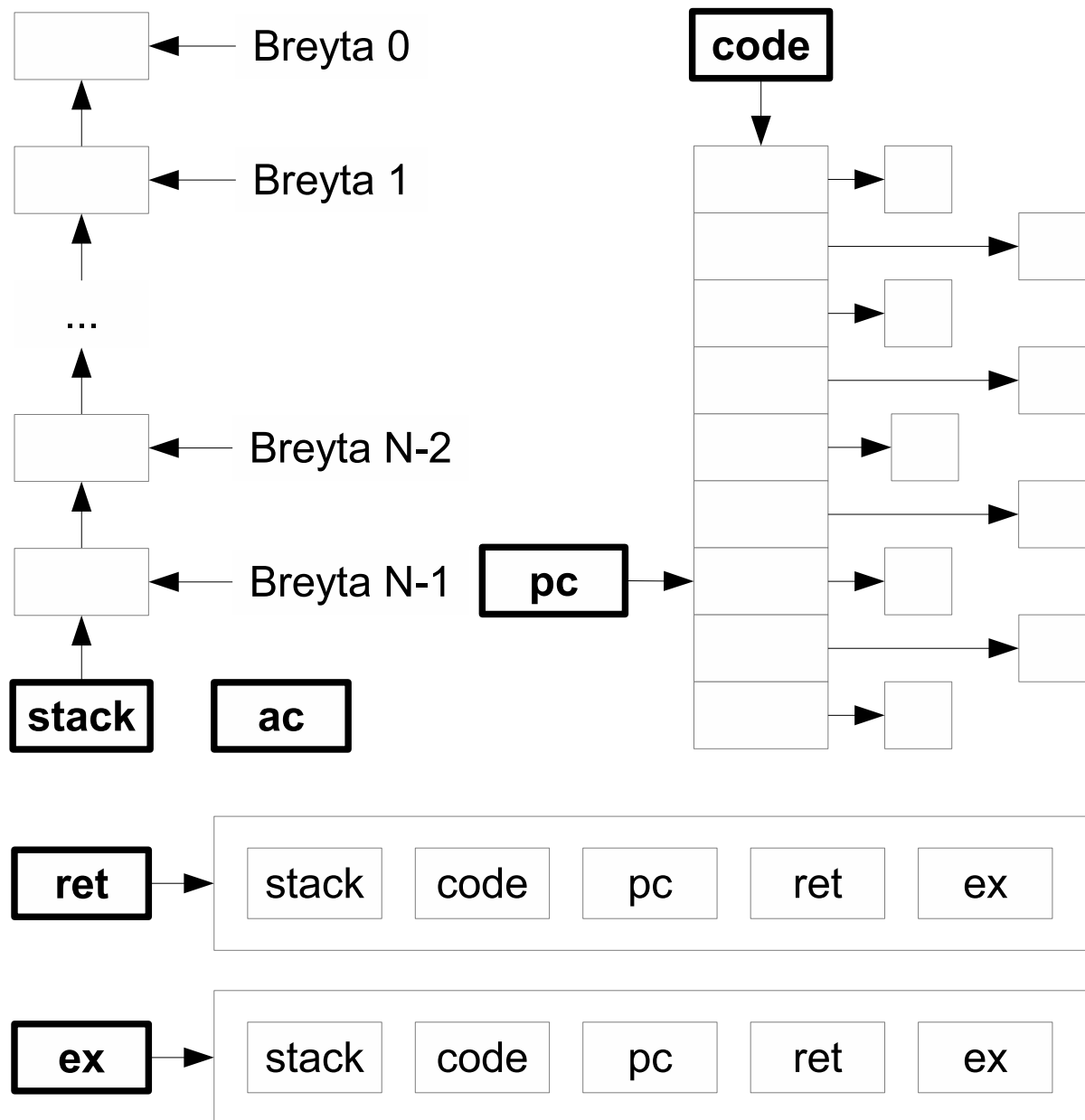
- Skipanafylki (sýndargisti code)
- Staðsetning í skipanafylki (sýndargisti pc)
- Gildahlaði (sýndargisti stack)
- Eðlilegt framhald (sýndargisti ret)
- Afbrigðilegt framhald (sýndargisti ex)
- Skilagildi (sýndargisti ac)

Mynd 1 á næstu síðu sýnir keyrslustöðu þráðlings í Morpho sýndarvél.

Hvert skref í keyrslu þráðlingsins felst í að framkvæma þá skipun í skipanafylkinu (code) sem staðsetningin (pc) vísar á. Oftast er staðsetningin þá um leið færð á næstu skipun á eftir (pc++), en sumar skipanir s.s. Call, Return og Go hafa annars konar áhrif á staðsetninguna. Margar skipanir hafa áhrif á gildahlaðann, sem er notaður til að geyma flest þau gildi sem verið er að vinna með, þ.m.t. allar staðværar breytur (í öllum földunarhæðum) og viðföng. En auk þess er sýndargisti skilagildis (ac) mikið notað undir milliniðurstöður. Gildahlaðinn er ótakmarkaður að stærð, en hann verður samt oftast ekki mjög stór. Á hverju andartaki í keyrslu, fyrir og eftir framkvæmd skipunar, inniheldur gildahlaðinn eftirfarandi upplýsingar, í röð frá toppi hlaðans til botns:

1. Milliniðurstöður í útreikningum núverandi falls, svo sem viðföng fyrir föll sem verið er að undirbúa köll á.
2. Breytur í núverandi földunarhæð, þ.e. staðværar breytur núverandi falls eða bálks og viðföng núverandi falls eða bálks.
3. Breytur í efri földunarhæðum, í röð frá neðstu földunarhæð til efstu.

Athugið að sama breyta getur tekið þátt í mörgum mismunandi gildahlöðum, jafnvel samtímis. Gildahlaðinn er útfærður í Morpho keyrsluumhverfinu sem eintengdur listi. Líta má á hvern hlekk í gildahlaðanum sem breytustaðsetningu. Gildið í breytunni getur breyst en aldrei er gerð breyting á því hver næsti hlekkur er á eftir í keðjunni.



Mynd 1: Staða þráðlings í Morpho sýndarvél með  $N$  gildi á hlaða

Þegar kallað er á fall með skipunum svo sem `Call` eða `CallR`, er smíðaður nýr gildahlaði fyrir vakninguna á fallinu sem kallað er á. Ef verið er að kalla á faldað fall mun nýji hlaðinn að hluta til hafa sameiginlegar breytur með gamla hlaðanum sem felst í því að neðri hluti beggja hlaðanna endar á sameiginlegri keðju af breytum. Í þýðandaverkefninu í TÖL202M er ekki endilega nauðsynlegt að nýta þennan möguleika.

## 4 Gildi í Morpho

Öll gildi í Morpho eru tilvísanir á Java hluti eða eru null. Í keyrandi Morpho forriti er sýndargisti (*virtual register*) `ac`<sup>1</sup>, sem notað er til að skila gildi hverrar segðar. Þegar föll í Morpho skila gildi er gildinu því skilað í (sýndar)gistinu `ac`.

## 5 Framhöld

Til að hafa djúpan skilning á virkni Morpho keyrsluumhverfisins er nauðsynlegt að skilja hvernig framhöld (*continuations*) virka. Framhald er gildi sem stendur fyrir þá vinnslu sem eftir er að framkvæma þegar gildi er skilað úr kalli á fall. Í vissum skilningi má líta á framhald sem fall sem tekur eitt viðfang. Viðfangið er þá skilagildið úr fallinu sem verið er að kalla á og keyrsla framhaldsins felst í að framkvæma allt það sem eftir er að framkvæma þegar gildinu er skilað.

Í Morpho er framhald útfært sem gildi sem inniheldur eftirfarandi:

- Skipanafylki (sýndargisti code)
- Staðsetning í skipanafylki (sýndargisti pc)
- Gildahlaði (sýndargisti stack)
- Eðlilegt framhald (sýndargisti ret)
- Afbrigðilegt framhald (sýndargisti ex)

Athugið að framhaldið inniheldur allt sem talið var upp að ofan sem skilgreindi andartaksstöðu í keyrslu þráðlings, nema hvað skilagildið (sýndargistið `ac`) er ekki með í framhaldinu, enda mun það gildi koma frá fallinu sem framhaldið er framhald fyrir. Það ætti því að vera ljóst að ef við höfum framhald í höndunum og einnig eitthvert gildi þá getum við búið til þráðling úr þeim upplýsingum.

Athugið að bæði framhald og andartaksstaðan í keyrslu þráðlings inniheldur *tvö* framhöld, eðlilega framhaldið (`ret`) og afbrigðilega framhaldið (`ex`). Eðlilega framhaldið er það sem tekur við skilagildi fallsins sem verið er að keyra þegar fallið skilar gildi á eðlilegan hátt, en ef upp kemur keyrsluvilla eða ef kastað er afbrigði (*throw* er framkvæmt) þá tekur afbrigðilega framhaldið við niðurstöðunni (sem er þá Java `Exception` eða eitthvað gildi sem er viðfang í *throw*).

---

<sup>1</sup>Á ensku er nafnið *accumulator* oft notað yfir slíkt gisti.

## 6 Vakningarfærslur

Glöggur lesandi mun nú hafa áttað sig á því að vakningarfærsla í Morpho samanstendur af eftirfarandi:

- Tvö framhöld, eðlilega framhaldið (ret) og afbrigðilega framhaldið (ex). Hvert framhald inniheldur vendivistfang (code og pc) og allar upplýsingar um vakningarfærslu þess falls sem snúa skal til baka til (stýrihlekk).
- Efri hluti gildahlaðans, sem inniheldur milliniðurstöður, staðværar breytur og viðföng núverandi bálks.
- Tengihlekk, sem er tilvísunin í neðsta hluta hlaðans, sem inniheldur breytur í efri földunarhæðum.

Allar þessar upplýsingar eru geymdar í kösinni. Við munum frá TÖL304G að vakningarfærslurnar innihalda eftirfarandi:

- Viðföng
- Vendivistfang
- Stýrihlekk
- Tengihlekk
- Staðværar breytur og milliniðurstöður

Sem einnig má flokka svona:

- Framhald sem samanstendur af stýrihlekki og vendivistfangi.
- Umhverfi sem samanstendur af staðværum breytum, milliniðurstöðum, núverandi viðföngum og tengihlekki.

## 7 Tilvísanir í breytur

Íhugum Morpho fall  $g$  í efstu földunarhæð.

```
g =  
  fun(x1,x2 ,..., xN)  
  {  
    var y1 ,..., yM  
    ...  
  }
```



Þegar komið er inn í fallið inniheldur gildahlaðinn viðföngin  $x_1, x_2, \dots, x_N$ . Fyrstu skipanirnar sem framkvæmdar eru inni í fallinu bæta breytunum  $y_1, y_2, \dots, y_M$  á hlaðann. Morpho vélarmálsskipanirnar Fetch og Store eru notaðar til að sækja gildi úr breytum og setja gildi í breytur. Hluti af hverri Fetch og Store skipun er staðsetning breytunnar, talið frá botni gildahlaðans. Skipunin (Fetch 0) í fallinu að ofan sækir gildi breytunnar  $x_1$  og setur það í sýndargistið  $ac$ , skipunin (Store 0) setur nýtt gildi í breytuna  $x_1$ , sem fengið er úr  $ac$ . Skipunin (Fetch N) sækir gildi breytunnar  $y_1$ , og svo framvegis.

Breyta	Vísir
$x_1$	0
...	...
$x_N$	$N-1$
$y_1$	$N$
...	...
$y_M$	$N+M-1$

Tafla 1: Breytutilvísanir í Morpho sýndarvél.

## 8 Þulur fyrir ýmsar Morphosegðir

Í þýðandaverkefninu hafið þið frjálsar hendur með málfræði málsins sem þið búið til þýðanda fyrir, innan þeirra marka að málið eigi að vera samhæft Morpho, þ.e. að unnt sé að kalla á einingar sem skrifaðar eru í ykkar máli úr Morpho og öfugt. Það þýðir í stórum dráttum að kallrunur (*calling sequence*) í ykkar forritunarmáli þurfa að vera eins og kallrunur í Morpho.

Í eftirfarandi munum við til einföldunar setja okkur þá reglu að allar segðir skili gildi (hvort sem það er notað eða ekki), og að gildinu sé ávallt skilað í sýndargistið  $ac$ , eins og föll skila gildi í Morpho.

### 8.1 Kallsegðir

Morphosegðina

$g(s_1, \dots, s_N)$

þar sem  $s_1, \dots, s_N$  eru Morphosegðir og  $g$  er fall í efstu földunarhæð má þýða í eftirfarandi smalamálsrunu:

$P(s_1)$                      $;;; \text{þýðingin á } s_1$   
**(Push)**  
 ...  
 $P(s_{N-1})$                  $;;; \text{þýðingin á } s_{N-1}$   
**(Push)**  
 $P(s_N)$                      $;;; \text{þýðingin á } s_N$   
**(Call #" $g[fN]$ " N)**

Í staðinn fyrir  $P[s1]$  kemur þýðingin á segðinni  $s1$ , o.s.frv.

Morpho vélarmálsskipunin (Push) tekur gildið í sýndargistinu ac og ýtir því á hlaðann, sem stækkar um eitt sæti.

Morpho vélarmálsskipunin (Call  $\#h[fM]$  M), þar sem M er heiltala, kallar á fallið  $h[fM]$  með M viðföngum. Viðföngin geta verið núll eða fleiri og eru fengin af hlaðanum og úr ac. Gildið í ac verður síðasta viðfangið, ef eitthvert er. Viðföngin eru fjarlægð af núverandi hlaða (ef um fleiri en eitt viðfang er að ræða) og sett á nýjan hlaða áður en byrjað er að framkvæma skipanir inni í nýja fallinu. Nýja vakningin fyrir fallið sem kallað er á mun fá framhald sem heldur áfram keyrslu í næstu skipun á eftir Call skipuninni. Það framhald tekur við þegar vélarmálsskipunin Return er framkvæmd inni í fallinu sem kallað er á.

## 8.2 Breytusegðir

Morphosegðin

$x$

þar sem  $x$  er staðvær breyta, þýðist í

(**Fetch**  $n$ )

þar sem  $n$  er staðsetning breytunnar.

Morphosegðin

$x = s$

þar sem  $x$  er breyta og  $s$  er segð, þýðist í

$P[s]$

(**Store**  $n$ )

## 8.3 If-segðir

Segðin

**if** ( $s1$ ) {  $s2$  } **else** {  $s3$  }

þýðist í

$P[s1]$

(**GoFalse**  $\_L1$ )

$P[s2]$

(**Go**  $\_L2$ )

$\_L1$ :

$P[s3]$

$\_L2$ :

Önnur afbrigði if-segða þýðast á sambærilegan hátt.

## 8.4 While-segðir

Segðin

```
while(s1){s2}
```

Þýðist í

```
_L1:  
  P[s1]  
  (GoFalse _L2)  
  P[s2]  
  (Go _L1)  
_L2:
```

## 8.5 Lesfastasegðir

Segðin

```
123
```

Þýðist í

```
(MakeVal 123)
```

Svipað gildir fyrir aðrar gerðir lesfasta svo sem fleytitölur, strengi, staffasta, boolsku lesfastana true og false, ásamt null. Eftirfarandi eru önnur dæmi um þýðingar á lesfastasegðum:

```
(MakeVal 12.3)  
(MakeVal "abc")  
(MakeVal 'a')  
(MakeVal true)  
(MakeVal false)  
(MakeVal null)
```

Vélarmálsskipunin MakeVal setur viðkomandi gildi, sem er hluti af skipuninni, í sýndargistið ac. Þaðan getum við síðan ýtt gildinu á hlaðann, notað það sem viðfang í kalli á fall, sett það í breytu, og svo framvegis.

## 8.6 Og-segðir

Segðin

```
s1 && s2
```

Þýðist í

```
P[s1]  
(GoFalse _L1)  
P[s2]  
_L1:
```

Spurning: Hvernig þýðist þá eftirfarandi segð?

$s1 \ \&\& \ s2 \ \&\& \ s3$

Skiptir máli hvort og-aðgerðin er tengin til hægri eða vinstri varðandi þulu eða endanlega niðurstöðu?

## 8.7 Eða-segðir

Segðin

$s1 \ \parallel \ s2$

þýðist í

$P[s1]$   
**(GoTrue \_L1)**  
 $P[s2]$

L1:

Spurning: Hvernig þýðist þá eftirfarandi segð?

$s1 \ \parallel \ s2 \ \parallel \ s3$

Skiptir máli hvort eða-aðgerðin er tengin til hægri eða vinstri varðandi þulu eða endanlega niðurstöðu?

## 8.8 Ekki-segðir

Segðin

$! \ s$

þýðist í

$P[s]$   
**(Not)**

Spurning: Hvað með eftirfarandi segðir? Fáum við sömu þulu? Sömu merkingu?  
Annars vegar:

$!(s1 \ \&\& \ s2)$

Og hins vegar:

$(!s1) \ \parallel \ (!s2)$

## 8.9 Aðrar segðir

Í Morpho eru ýmsar aðrar segðir svo sem return-segð, stegildissegð til að búa til lokanir, segð til að kalla á lokun, og break-segð til að hætta í lykkju. E.t.v. verður rætt um þær seinna, en hafið í huga að þið eruð ekki bundin af því að nota nákvæmlega sömu segðir og í Morpho. Þið þurfið þó að sjá til þess að ykkar forritunarmál sé nægilega öflugt til þess að unnt sé raunverulega að forrita í því.

### 8.9.1 go-föll

Við getum tiltölulega auðveldlega (jafnvel í NanoMorpho, sjá blaðsíðu 18) bætt við ýmissi virkni svo sem ræsingu samskeiða falla. Til dæmis gætum við þýtt segðina

go h(e1 ,..., eN)

í

```
(Go _L3)
_L1:
  (MakeClosure 0 0 N _L2)
  (Fetch N-1) ;;; aðeins ef N>0
  (Drop 1)    ;;; aðeins ef N>0
  (CallR #"h[fN]" N)
_L2:
  (CallR #"startTask [f1]" 1)
_L3:
  P[e1]
  (Push)
  ...
  P[eN-1]
  (Push)
  P[eN]
  (Call _L1 N)
```

Þetta er svipuð virkni og boðið er upp á í forritunarmálinu **Go**, þar sem þetta er kallað *goroutine*. Eins og í **Go** er reiknað fyrst úr segðunum e1,...,eN í upphaflegum þræði og síðan er ræstur nýr þræður þar sem keyrsla nýja þræðarins felst í að kalla á fallið h með þeim viðföngum sem búið er að reikna.

Annar möguleiki, sem gefur eilítið einfaldari og auðskiljanlegri þulu, er að láta nýja þræðinn reikna segðirnar e1,...,eN. Takið eftir að þetta veldur breytingu á merkingu, sem stundum getur skipt máli, ef hliðarverkanir gerast í einhverjum af segðunum e1,...,eN eða ef forsendur fyrir útkomunum breytast annars staðar áður en búið er að klára að reikna segðirnar. Þá þýðist

go h(e1 ,..., eN)

í

```
(MakeClosure 0 0 M L1)
P[e1]
(Push)
...
P[eN-1]
(Push)
P[eN]
(CallR #"h[fN]" N)
_L1:
  (Call #"startTask [f1]" 1)
```

Þar sem  $M$  er heildarfjöldi breyta í núverandi falli, þ.e. fjöldi viðfanga plús fjöldi staðværra breyta. Hér er merkingin ekki sú sama og í **Go**.

### 8.9.2 Samskeiða bálkar

Við getum líka notað hugmyndina um go-föll að ofan og einfaldað hana og aðlagð betur að Morpho með eftirfarandi þýðingarmöguleika. Þá þýðum við segðina

```
go { e1; ... eN; }
```

í

```
(MakeClosure 0 0 M L1)
P[e1]
...
P[eN]
(Return)
_L1:
(Call #" startTask [f1]" 1)
```

Þar sem  $M$  er heildarfjöldi breyta í núverandi falli, þ.e. fjöldi viðfanga plús fjöldi staðværra breyta.

### 8.9.3 Viðfangalausar lokanir

Við getum líka aðlagð hugmyndina enn betur að Morpho með eftirfarandi þýðingarmöguleika. Þá þýðum við segðina

```
fun(){ e1; ... eN; }
```

í

```
(MakeClosure 0 0 M L1)
P[e1]
...
P[eN]
(Return)
_L1:
```

Þar sem  $M$  er heildarfjöldi breyta í núverandi falli, þ.e. fjöldi viðfanga plús fjöldi staðværra breyta.

Útkoman úr þessari segð er viðfangalaus lokun sem er viðeigandi viðfang í fallið `startTask`. Sé þessi möguleiki til staðar getum við ræst samskeiða fall svona:

```
startTask (fun(){ e1; ... eN; });
```

Einnig væri hægt að leyfa köll á slíkar lokanir, þannig að ef  $f$  væri staðvær breyta mætti leyfa segðina

```
f ();
```

sem væri þá kall á lokun sem yrði þá að vera í breytunni  $f$ . Þýðingin á segðinni

f ();

væri þá

(**Fetch** loc)

(**CallClosure** 0)

þar sem loc er staðsetning breytunnar f.

## 9 Heildarþýðing stefs

Stefið

```
f =  
  fun(x1 ,..., xN)  
  {  
    var y1=g1 ,..., yM=gM;  
    s1;  
    ...  
    sP;  
  };
```

þýðist í

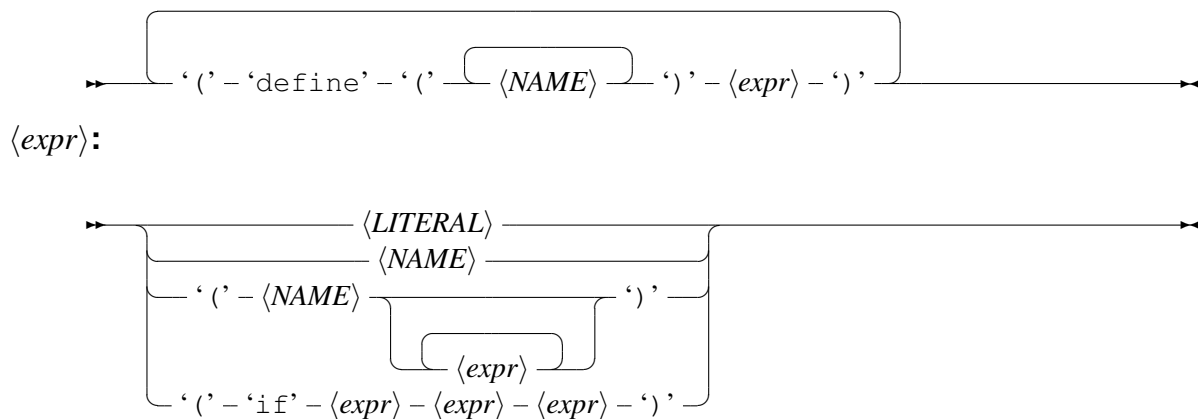
```
#"f[fN]" =  
  [  
    P[g1]  
    (Push)  
    ...  
    P[gM]  
    (Push)  
    P[s1]  
    ...  
    P[sP]  
    (Return)  
  ]
```

## 10 Dæmi um forritunarmál

Eftirfarandi málrít sýna dæmi um miseinföld forritunarmál sem gefa vonandi hugmyndir fyrir forritunarmál fyrir þýðandaverkefnið. Forritunarmálið ykkar skal skilgreina í samráði við mig, til þess að það sé hæfilega mikil vinna að skrifa þýðandann.

### 10.1 Ofureinfalt forritunarmál í Lisp stíl

*⟨program⟩*:



Hér eru málfræðifyrirkærin  $\langle NAME \rangle$  og  $\langle LITERAL \rangle$  óskilgreind því reiknað er með því að þau séu skilgreind annars staðar.

### 10.1.1 Þýðingar

**Heildarþýðing forrits.** Forrit í þessu forritunarmáli er runa af fallsskilgreiningum.

```
(define (f1 ...) ...)
...
(define (fN ...) ...)

þýðist í

" forrit .mexe" = main in
!
{{
P[(define (f1 ...) ...)]
...
P[(define (fN ...) ...)]
}}
*
BASIS
;
```

**Þýðing fallsskilgreiningar.**

```
(define (g x1 ... xN) e)

þýðist í

#"g[fN]" =
[
  P[e]
  (Return)
];
```



### **Þýðing lesfasta.**

123

þýðist í

(**MakeVal** 123)

Svipað gildir fyrir aðra lesfasta, að því tilskildu að Morpho smalamálið kannist við þá.

### **Þýðing breytutilvísunar.**

x

þýðist í

(**Fetch** K)

Þar sem K er staðsetning breytunnar x á gildahlaðanum.

### **Þýðing kalls.**

(g e1 ... eN-1 eN)

þýðist í

Þ[e1]

(**Push**)

...

Þ[eN-1]

(**Push**)

Þ[eN]

(**Call** #"g[fN]" N)

### **Þýðing if segðar.**

(if e1 e2 e3)

þýðist í

Þ[e1]

(**GoFalse** \_L1)

Þ[e2]

(**Go** \_L2)

\_L1:

Þ[e3]

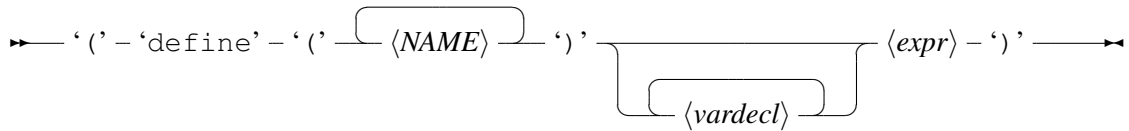
\_L2:

## 10.2 NanoLisp: Einfalt forritunarmál í Lisp stíl

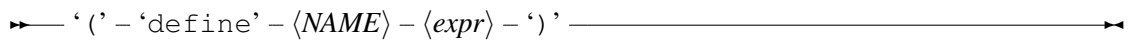
$\langle \text{program} \rangle$ :



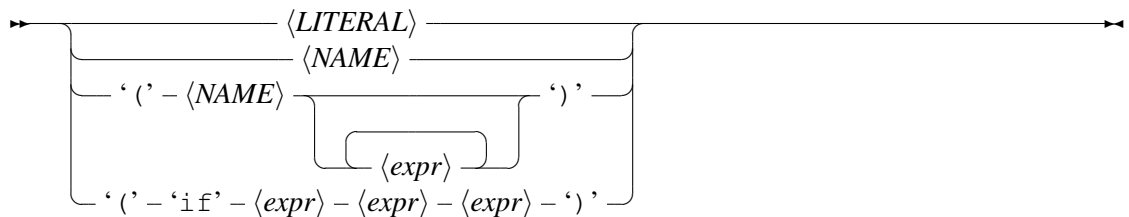
$\langle \text{fundecl} \rangle$ :



$\langle \text{vardecl} \rangle$ :



$\langle \text{expr} \rangle$ :

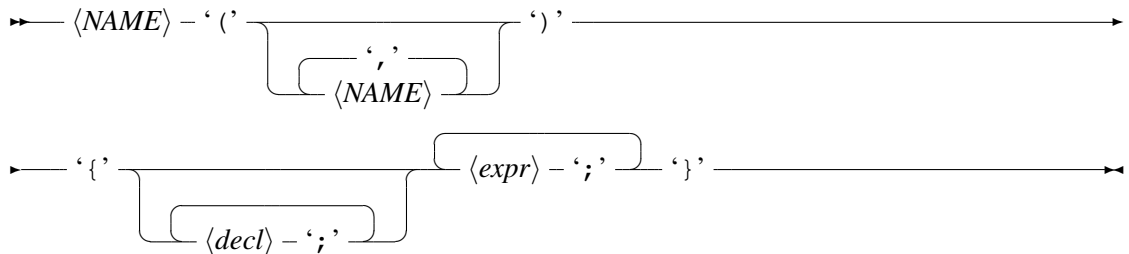


## 10.3 NanoMorpho: Einfalt forritunarmál í Morpho stíl

$\langle \text{program} \rangle$ :



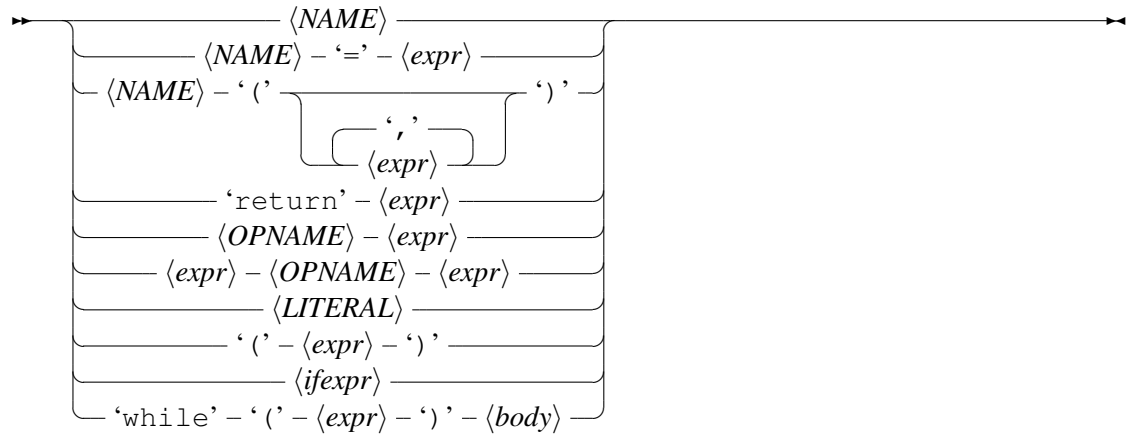
$\langle \text{function} \rangle$ :



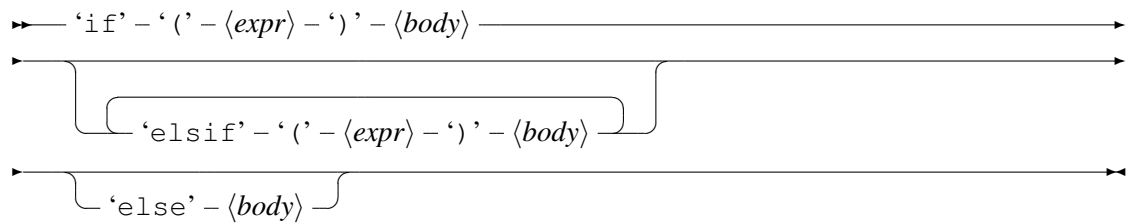
$\langle decl \rangle$ :



$\langle expr \rangle$ :



$\langle ifexpr \rangle$ :

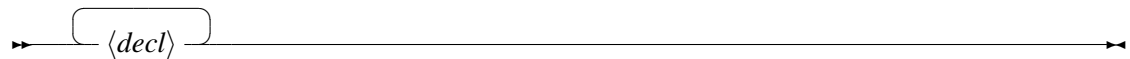


$\langle body \rangle$ :

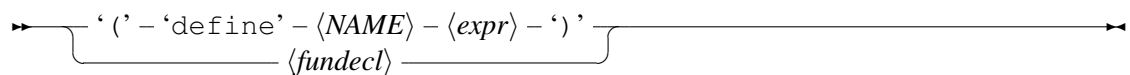


## 10.4 MicroLisp: Flóknara forritunarmál í Lisp stíl

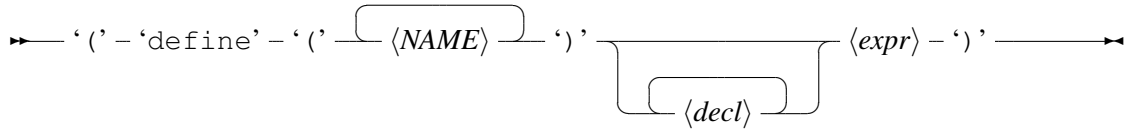
$\langle program \rangle$ :



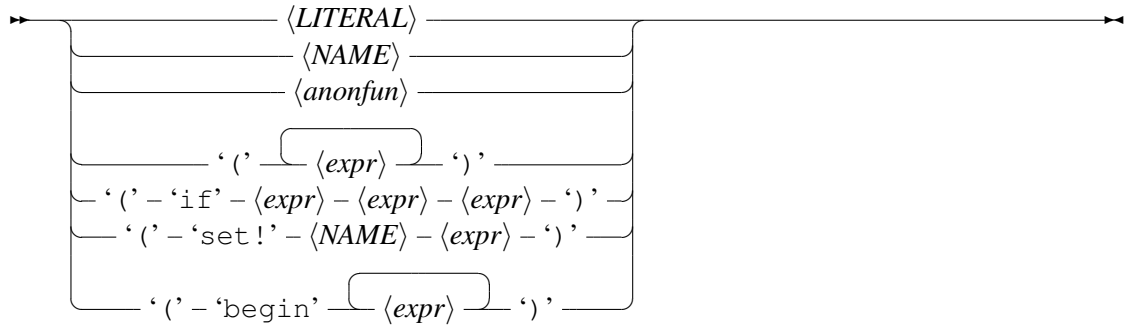
$\langle decl \rangle$ :



$\langle \text{fundecl} \rangle$ :



$\langle \text{expr} \rangle$ :



$\langle \text{anonfun} \rangle$ :



Þetta mál er flóknara í þýðingu því hér höfum við breytur í efstu földunarhæð og möguleika á skilgreiningu og notkun á lokunum ásamt földuðum föllum. Einnig er hægt að gefa breytum ný gildi og keyra bálka með hliðarverkunum, en það, hvort tveggja, er reyndar ekki erfitt í útfærslu.

## 10.5 MicroMorpho: Flóknara forritunarmál í Morpho stíl

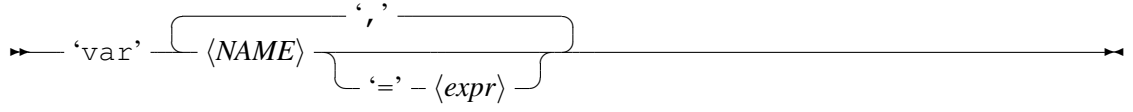
$\langle \text{program} \rangle$ :



$\langle \text{fundecl} \rangle$ :



$\langle \text{vardecl} \rangle$ :



$\langle \text{expr} \rangle$ :



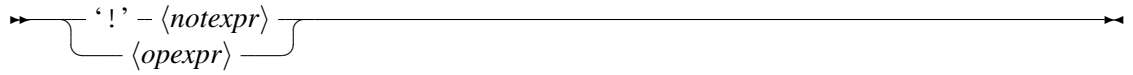
$\langle \text{orexpr} \rangle$ :



$\langle \text{andexpr} \rangle$ :



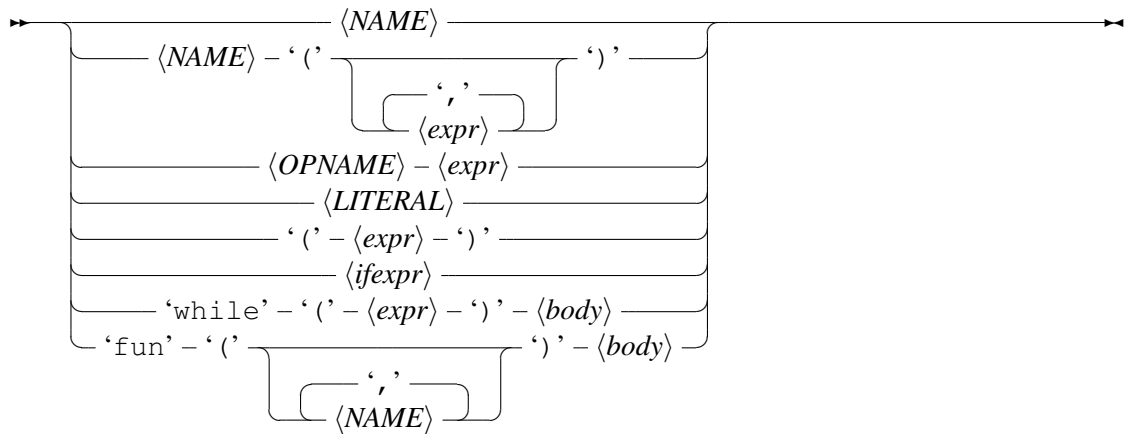
$\langle \text{notexpr} \rangle$ :



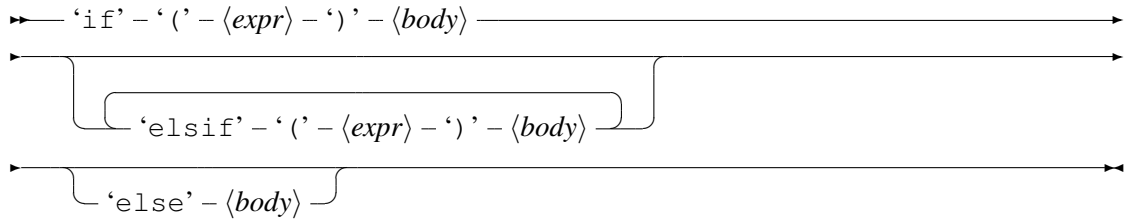
$\langle \text{opexpr} \rangle$ :



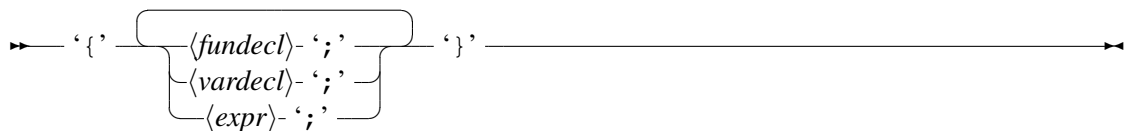
$\langle \text{smallexpr} \rangle$ :



$\langle ifexpr \rangle$ :



$\langle body \rangle$ :



## 11 Helstu Morpho vélarmálsskipanir

Eftirfarandi eru lýsingar á þeim Morpho vélarmálsskipunum sem líklegast er að séu nytsamlegar í þýðandaverkefninu. Sumir þýðendur munu aðeins nota hluta af þessum skipunum. Aðrir munu e.t.v. nota fleiri skipanir, einkum ef forritunarmálið býður upp á földuð föll og föll sem gildi.

### 11.1 Call

**Notkun:** (Call #"g[fN]" N M) eða (Call #"g[fN]" N)

**Fyrir:** N og M eru heiltölur,  $N, M \geq 0$ . Gildahlaðinn inniheldur a.m.k.  $M+N-1$  gildi. #"g[fN]" vísar á fall sem tekur N viðföng og notar M breytur í efri földunarhæðum. Morpho smalinn breytir reyndar skipanaviðfangi á þessu sniði í heiltölu. Sú heiltala er afstætt (emphrelative) vistfang fyrstu skipunar í fallinu sem verið er að kalla á, þ.e. fjarlægðin (jákvæð eða neikvæð) milli Call skipunarinnar og fyrstu skipunar fallsins. Skipunin (Call #"g[fN]" N) er jafngild skipuninni (Call #"g[fN]" N 0).

**Eftir:** Áhrif þessarar skipunar er að færa keyrsluna yfir í fallið sem #"g[fN]" vísar á. En áður en það er gert eru viðföngin fyrir fallið fjarlægð af gildahlaðanum í núverandi falli og sett á nýjan gildahlaða fyrir nýja fallið. Neðsti hluti þessa nýja gildahlaða hefur M sameiginlegar breytur með gildahlaðanum í vakningunni sem kallar. Einnig er smíðað nýtt framhald (ret) sem inniheldur allar nauðsynlegar upplýsingar til að snúa til baka í núverandi fall. Þetta framhald verður eðlilega framhaldið í keyrslu nýja fallsins. Heildaráhrifin valda því breytingu á gildahlaðanum (stack) ásamt sýndargistunum pc og ret.

**Dæmi:** Til að reikna Morpho segðina  $1+2$  notum við skipanirnar

(**MakeVal** 1)  
(**Push**)  
(**MakeVal** 2)  
(**Call** #"+[f2]" 2)

eða (jafngilt)

(**MakeVal** 1)  
(**MakeValP** 2)  
(**Call** #"+[f2]" 2)

## 11.2 CallR

**Notkun:** (CallR #g[fN]" N M) eða (CallR #g[fN]" N)

**Fyrir:** Sama og fyrir skipunina (Call #g[fN]"N M) eða (Call #g[fN]"N), eftir atvikum.

**Eftir:** Eins og fyrir (Call #g[fN]" N M) nema hvað ekki er búið til nýtt framhald, ret, heldur er sama framhald notað. Áhrif þessa eru að kallið á nýja fallið er halaendurkvæmt kall sem mun ekki snúa til baka í núverandi kall heldur til þess kalls sem átti að fá niðurstöðuna úr núverandi kalli. Áhrifin af skipuninni eru svipuð og áhrifin af skipunum

(**Call** #g[fN]" N M)  
(**Return**)

nema hvað að engin lenging verður á stýrihlekkjakeðjunni (keðjunni af framhöldum) við framkvæmdina á CallR og einnig er CallR skipunin einfaldari í framkvæmd og hraðvirkari ein og sér heldur en skipunin Call ein og sér.

**Dæmi:** Til að reikna Morpho segðina return 1+2 notum við skipanirnar

(**MakeVal** 1)  
(**Push**)  
(**MakeVal** 2)  
(**Call** #"+[f2]" 2)  
(**Return**)

eða (jafngilt)

(**MakeVal** 1)  
(**Push**)  
(**MakeVal** 2)  
(**CallR** #"+[f2]" 2)

eða (jafngilt)

(**MakeVal** 1)  
(**MakeValP** 2)  
(**CallR** #"+[f2]" 2)

## 11.3 CallClosure

**Notkun:** (CallClosure N)

**Fyrir:** N er heiltala,  $N \geq 0$ . Gildahlaðinn inniheldur a.m.k. N gildi. Gildin sem eru á hlaðanum og síðan í ac, eru, í röð, fyrst lokun sem stendur fyrir fall með N viðföng, og síðan viðföngin, N talsins. Athugið að sértilfelli er fall sem tekur núll viðföng, og þá er lokunin í ac.

**Eftir:** Áhrif þessarar skipunar er að færa keyrsluna yfir í fallið sem lokunin vísar á. En áður en það er gert eru viðföngin fyrir fallið fjarlægð af gildahlaðanum í núverandi falli og einnig lokunin, ef hún er á hlaðanum (þ.e. ef  $N > 0$ ) og sett á nýjan gildahlaða fyrir nýja fallið. Einnig er smíðað nýtt framhald (ret) sem inniheldur allar nauðsynlegar upplýsingar til að snúa til baka í núverandi fall. Þetta framhald verður eðlilega framhaldið í keyrslu nýja fallsins. Heildaráhrifin valda því breytingu á gildahlaðanum (stack) ásamt sýndargistunum code, pc og ret.

## 11.4 CallClosureR

**Notkun:** (CallClosureR N)

**Fyrir:** Eins og fyrir (CallClosure N).

**Eftir:** Eins og fyrir (CallClosure N) nema hvað ekki er búið til nýtt framhald, ret, heldur er sama framhald notað. Áhrif þessa eru að kallið á nýja fallið er halaendurkvæmt kall sem mun ekki snúa til baka í núverandi kall heldur til þess kalls sem átti að fá niðurstöðuna úr núverandi kalli. Áhrifin af skipuninni eru svipuð og áhrifin af skipunum

(CallClosure N)

(Return)

nema hvað að engin lenging verður á stýrihlekkið (keðjunni af framhöldum) við framkvæmdina á CallClosureR og einnig er CallClosureR skipunin einfaldari í framkvæmd og hraðvirkari ein og sér heldur en skipunin CallClosure ein og sér.

## 11.5 Drop

**Notkun:** (Drop K)

**Fyrir:** Gildahlaðinn inniheldur a.m.k. K gildi.

**Eftir:** K gildi hafa verið fjarlægð af hlaðanum.



## 11.6 Fetch

**Notkun:** (Fetch K)

**Fyrir:** K er heiltölufasti,  $K \geq 0$ , sem vísar á staðsetningu á gildahlaðanum. Ef N er fjöldi gilda á gildahlaðanum verður að gilda  $0 \leq K < N$ . Staðsetning  $K=0$  stendur fyrir neðsta sæti, staðsetning  $N-1$  fyrir efsta sæti á hlaðanum.

**Eftir:** Sýndargistið ac hefur fengið nýtt gildi, sem er gildi sem sótt var úr sæti K á gildahlaðanum.

## 11.7 FetchP

**Notkun:** (Fetch K)

**Fyrir:** Sama forskilyrði og fyrir (Fetch K).

**Eftir:** Áhrifin af (FetchP K) eru þau sömu og fyrir skipanirnar

(Push)

(Fetch K)

## 11.8 FetchR

**Notkun:** (FetchR K)

**Fyrir:** Sama forskilyrði og fyrir (Fetch K).

**Eftir:** Áhrifin af (FetchR K) eru þau sömu og fyrir skipanirnar

(Fetch K)

(Return)

## 11.9 Go

**Notkun:** (Go lab)

**Fyrir:** lab er heiltala sem er afstætt vistfang á vélarmálsskipun í núverandi fylki af vélarmálsskipunum.

**Eftir:** Ef Go skipunin er í sæti K í fylkinu code, þá eru áhrifin af (Go P) þau að gefa gistinu pc gildið  $K+lab+1$ , sem verður Þá vísirinn á næstu vélarmálsskipun sem framkvæmd verður. Athugið að í flestum Morpho vélarmálsskipunum er sýndargistið pc stækkað um einn. Undantekningar eru þær skipanir sem ætlaðar eru til að stýra atburðarásinni, s.s. Go, Call, Return og fleiri skyldar skipanir. Morpho smalinng gefur kost á að nota merki (*label*) í stað heiltölufasta fyrir lab, en á endanum er sett heiltala í staðinn, sem reiknuð er á þann hátt að merkingin verði sú sem okkur hentar.

## 11.10 GoFalse

**Notkun:** (GoFalse lab)

**Fyrir:** Sama og fyrir (Go lab).

**Eftir:** Sama og fyrir (Go lab), nema hvað aðeins er stokkið ef gildið í sýndargistinu ac er ósatt. Ósönn gildi eru tóma tilvísunin null og boolska gildið false. Öll önnur gildi eru sönn. Takið eftir að heiltalan 0 er sönn, ekki ósönn.

## 11.11 GoTrue

**Notkun:** (GoTrue lab)

**Fyrir:** Sama og fyrir (Go lab).

**Eftir:** Sama og fyrir (Go lab), nema hvað aðeins er stokkið ef gildið í sýndargistinu ac er satt. Ósönn gildi eru tóma tilvísunin null og boolska gildið false. Öll önnur gildi eru sönn.

## 11.12 MakeClosure

**Notkun:** (MakeClosure funlab N K pastlab)

**Fyrir:** funlab er afstætt vistfang (yfirleitt er notað merki (*label*)) sem vísar á fyrstu skipun í falli. N er fjöldi viðfanga sem fallið tekur. K er fjöldi þeirra breyta í efri földunarhæðum sem þetta fall og núverandi fall hafa sameiginlegar. pastlab er afstætt vistfang (merki, *label*) Morpho vélarmálsskipunar.

**Eftir:** Búið er að smíða lokun sem vísar á hið umrædda fall. Lokunin inniheldur tengihlekk sem vísar í breyturnar K sem fallið og núverandi fall hafa til samans. Eftir þessa smíð er haldið áfram keyrslu í skipuninni sem pastlab vísar til.

## 11.13 MakeClosureP

**Notkun:** (MakeClosureP funlab N K pastlab)

**Fyrir:** Eins og fyrir (MakeClosure funlab N K pastlab).

**Eftir:** Áhrifin af (MakeClosureP funlab N K pastlab) eru þau sömu og fyrir skipanirnar

(**Push**)

(**MakeClosure** funlab N K pastlab)

## 11.14 MakeClosureR

**Notkun:** (MakeClosureR funlab N K pastlab)

**Fyrir:** Eins og fyrir (MakeClosure funlab N K 0).

**Eftir:** Áhrifin af (MakeClosureR funlab N K pastlab) eru þau sömu og fyrir skipanirnar

(**MakeClosure** funlab N K 0)  
(**Return**)

sem er sama og

(**MakeClosure** funlab N K pastlab)  
pastlab :  
(**Return**)

Athugið að gildið á pastlab skiptir ekki máli heldur er alltaf framkvæmt jafngildi (Return) skipunarinnar.

## 11.15 MakeVal

**Notkun:** (MakeVal L)

**Fyrir:** L er heiltölufasti, fleytitölufasti, staffasti, strengfasti, sanngildi (true eða false) eða null.

**Eftir:** Búið er að setja gildið á fastanum L í sýndargistið ac.

**Athugasemd:** Gildi í Morpho eru ávallt tilvísanir. Heiltölufastar eru til dæmis tilvísanir á hlut af tagi Integer, Long eða BigInteger. Fleytitölufastar eru tilvísanir á hlut af tagi Double. Boolsk fastagildi eru tilvísanir á hlut af tagi Boolean. Staffastar eru tilvísanir á hlut af tagi Char. Tóma tilvísunin null er einnig lögleg. Í skipuninni MakeVal er aðeins hægt að nota ofangreindar gerðir viðfanga.

## 11.16 MakeValP

**Notkun:** (MakeValP L)

**Fyrir:** Sama og fyrir (MakeVal L)

**Eftir:** Áhrifin af (MakeValP L) eru þau sömu og fyrir skipanirnar

(**Push**)  
(**MakeVal** L)

## 11.17 MakeValR

**Notkun:** (MakeValR L)

**Fyrir:** Sama og fyrir (MakeVal L)

**Eftir:** Áhrifin af (MakeValR L) eru þau sömu og fyrir skipanirnar  
(MakeVal L)  
(Return)

## 11.18 Not

**Notkun:** (Not)

**Fyrir:** Ekkert.

**Eftir:** Sýndargistið ac hefur fengið nýtt boolskt gildi sem er true ef ac var áður ósatt, þ.e. null eða false, en false annars.

## 11.19 NotP

**Notkun:** (NotP)

**Fyrir:** Ekkert.

**Eftir:** Áhrifin af (NotP) eru þau sömu og fyrir skipanirnar  
(Push)  
(Not)

## 11.20 NotR

**Notkun:** (NotR)

**Fyrir:** Ekkert.

**Eftir:** Áhrifin af (NotR) eru þau sömu og fyrir skipanirnar  
(Not)  
(Return)

## 11.21 Push

**Notkun:** (Push)

**Fyrir:** Ekkert.

**Eftir:** Búið er að ýta gildinu í ac á gildahlaðann.

## 11.22 Return

**Notkun:** (Return)

**Fyrir:** Eðlilega framhaldið, ret, vísar í löglegt framhald. Þetta forskilyrði mun ávallt vera satt í rétt þýddu forriti.

**Eftir:** Búið er að snúa til baka í það framhald sem ret vísar á. Við höfum þá fengið ný gildi í öll (sýndar)gisti Morpho sýndarvélarinnar nema ac, sem heldur sínu gildi. Við höfum einnig fengið nýjan gildahlaða, eða réttara sagt höfum við fengið aftur gamla gildahlaðann sem er gildahlaðinn sem var við lýði í fallinu sem fær skilagildið (ac) úr núverandi kalli.

## 11.23 Store

**Notkun:** (Store K)

**Fyrir:** K er heiltölufasti,  $K \geq 0$ , sem vísar á staðsetningu á gildahlaðanum. Ef N er fjöldi gilda á gildahlaðanum verður að gilda  $0 \leq K < N$ . Staðsetning  $K=0$  stendur fyrir neðsta sæti, staðsetning N-1 fyrir efsta sæti á hlaðanum.

**Eftir:** Gildið í sýndargistinu ac hefur verið afritað í sæti K á gildahlaðanum.

## 11.24 StoreP

**Notkun:** (StoreP K)

**Fyrir:** Eins og fyrir (Store K).

**Eftir:** Áhrifin af (StoreP K) eru þau sömu og fyrir skipanirnar

(Push)  
(Store K)

## 11.25 StoreR

**Notkun:** (StoreR K)

**Fyrir:** Eins og fyrir (Store K).

**Eftir:** Áhrifin af (StoreR K) eru þau sömu og fyrir skipanirnar

(Store K)  
(Return)

## 12 Dæmi um þýðendur

Eftirfarandi eru tveir þýðendur fyrir ofureinfalt NanoLisp sem lýst er í kafla 10.1 á blaðsíðu 15.

### 12.1 Þýðandi með endurkvæmri ofanferð

Eftirfarandi forritstexti, í skránni NanoLisp.java, er Java klasi sem er þýðandi fyrir NanoLisp.

Þýðandinn er samsettur af þremur fösum, lesgreini (*scanner*, *lexical analyser*, *lexer*), þáttara (*parser*, *syntax analyser*) sem einnig er millipulusmiður (*intermediate code generator*), og lokapulusmið (*final code generator*). Það er mjög algengt að þýðendur séu einmitt saman settir á þennan hátt.

Lesgreinirinn samanstendur af innri klösunum *Lexer* og *LexCase*, sem notaðir eru til að bera kennsl á frumeiningarnar í forritunarmálinu, sviga, lesfasta, nöfn og lykilorð, sem öll eru send áfram til þáttarans, ásamt athugasemdum sem þáttarinn fær aldrei að sjá.

Þáttarinn samanstendur af tilviksboðunum í ysta klasanum NanoLisp. Hvert af boðunum *program*, *fundecl* og *expr* ber kennsl á eitt málfræðifyrirkæri og skilar millipulu fyrir það. Millipulan samanstendur af Java *Object[]* fylkjum, sem innihalda allar nauðsynlegar upplýsingar um viðkomandi fyrirbæri.

Þýðandi þessi notar þáttunartækni sem kölluð er **endurkvæm ofanferð** (*recursive descent*) sem er ein þeirra aðferða sem við munum kynnst í TÖL202M. Endurkvæm ofanferð hefur þann kost að ekki þarf nein sérstök töl önnur en almennt forritunarmál til að smíða þáttarann. Forritunarmálið þarf að styðja gagnkvæmt endurkvæm föll, en það gildir um flest forritunarmál nú til dags.

```

// Þýðandi fyrir ofureinfalt NanoLisp forritunarmál.
// Höfundur: Snorri Agnarsson, 2014–2016.

import java.io.Reader;
import java.io.FileReader;
import java.io.InputStreamReader;
import java.io.IOException;
import java.util.regex.Pattern;
import java.util.regex.Matcher;
import java.util.Vector;

public class NanoLisp
{
    // Eftirfarandi fastar standa fyrir allar þær
    // mögulegu gerðir af segðum sem millipula
    // (intermediate code) getur innihaldið.
    // Þessar fjórar gerðir segða (ásamt þeim
    // möguleika að skrifa föll sem nota slíkar
    // segðir) duga reyndar til að hægt sé að
    // reikna hvað sem er reiknanlegt.

    // Tilvik af klasanum LexCase er skilgreining
    // á einhverju lesgreinanlegu fyrirbæri, sem
    // má þá koma fyrir í löglegum forritstexta.
    // Lesgreinirinn í þessum þýðanda er skrifaður
    // á mjög frumstæðan hátt og aðferðin er ekki
    // til eftirbreytni í neinum þýðanda sem ætlaður
    // er til raunverulegrar notkunar.
    static class LexCase
    {
        final Pattern pat;
        final char token;
        int end;

        // Notkun: LexCase c = new LexCase(p, t);
        // Fyrir: p er strengur sem inniheldur reglulega
        // segð sem skilgreinir mál sem inniheldur

```

1  
2  
3  
4  
5  
6  
7  
8  
9  
10  
11  
12  
13  
14  
15  
16  
17  
18  
19  
20  
21  
22  
23  
24  
25  
26  
27  
28  
29  
30  
31  
32  
33  
34  
35  
36  
37

//	<i>pá strengi sem sem eiga að flokkast sem</i>	38
//	<i>eitthvert tiltekið lesgreinanlegt</i>	39
//	<i>fyrirbæri (les, lexeme). t er stafur</i>	40
//	<i>sem er það tók (token) sem stendur</i>	41
//	<i>fyrir þetta mengi strengja (þetta mál).</i>	42
//	<i>Eftir: c vísar á hlut sem nota má til að</i>	43
//	<i>bera kennsl á strengi í málinu.</i>	44
<b>public</b>	<b>LexCase( String p, char t )</b>	45
{		46
	pat = Pattern.compile(p, Pattern.MULTILINE);	47
	token = t;	48
}		49
		50
//	<i>Notkun: boolean b = c.match(s, pos);</i>	51
//	<i>Fyrir: s er strengur og pos er staðsetning</i>	52
//	<i>innan s.</i>	53
//	<i>Eftir: b er satt þþaa staðsetningin pos vísar</i>	54
//	<i>á byrjun hlutstrengs sem er í málinu</i>	55
//	<i>sem c skilgreinir.</i>	56
<b>public boolean</b>	<b>match( String s, int pos )</b>	57
{		58
	Matcher m = pat.matcher(s).region(pos, s.length());	59
	<b>boolean</b> res = m.lookingAt();	60
	<b>if</b> ( res ) end = m.end();	61
	<b>return</b> res;	62
}		63
		64
//	<i>Notkun: int i = c.end();</i>	65
//	<i>Fyrir: Búið er að kalla c.match(s, pos) og fá</i>	66
//	<i>sanna niðurstöðu.</i>	67
//	<i>Eftir: i inniheldur staðsetningu innan s sem</i>	68
//	<i>vísar á næsta staf á eftir þeim streng</i>	69
//	<i>sem borið var kennsl á í match kallinu.</i>	70
<b>public int</b>	<b>end()</b>	71
{		72
	<b>return</b> end;	73
}		74



```

}
75
// Hlutur af tagi Lexer er lesgreinirinn í þessum þýðanda.
76
// Þetta er ákaflega frumstæður lesgreinir sem getur
77
// lesgreint allt að 100000 stafa inntaksskrár og notar
78
// frekar lélega aðferð til þess.
79
static class Lexer
80
{
81
    final LexCase[]
82
        cases =
83
            {
84
                new LexCase("\\G\\( ',' ' ')",
85
                    new LexCase("\\G\\) ',' ' ')",
86
                    new LexCase("\\G\\s|(;.*$)|\\r|\\n)", 'C'),
87
                    new LexCase("\\G\\d+(\\.\\d+)([eE][+\\-]?\\d+)?", 'L'),
88
                    new LexCase("\\G\\\"([^\"]*)\\\"|\\t|\\n|\\r|\\f)*\\\"", 'L'),
89
                    new LexCase("\\G\\'([^\"]*)\\'|\\t|\\n|\\r|\\f)*\\'", 'L'),
90
                    new LexCase("\\G\\p{Alpha}|[+\\-\\.*/<=>!\\?:$%_&~^0-9])+", 'N'),
91
                    new LexCase(".", '?.')
92
            };
93
    final String input;
94
    int i;
95
    char token;
96
    String lexeme;
97
    // Fastayrðing gagna:
98
    // input inniheldur forritstextann sem verið er að þýða.
99
    // i er staðsetning næsta ólesna stafs í forritstextanum.
100
    // token er stafur sem stendur fyrir næsta tók sem ekki
101
    // er búið að vinna úr. Það samsvarar stafarunu rétt fyrir
102
    // framan staðsetninguna i. lexeme er strengur sem
103
    // inniheldur þá stafi úr input sem samsvara token.
104
    // cases inniheldur skilgreiningar á þeim málum sem
105
    // lesgreinirinn gerir greinarmun á. Hvert stak í
106
    // cases skilgreinir annars vegar eitthvert mál (mengi
107
    // strengja) sem borið er kennsl á og hins vegar staf
108
    // sem er samsvarandi tók. Merking tókanna er:
109
    // ' ': Strengurinn "("
110
    // ') ': Strengurinn ")"
111

```

```

//      'C':  Strengur sem er athugasemd eða bilstafur ,      112
//              sem skal því ekki skila áfram til þáttarans      113
//      'L':  Strengur sem stendur fyrir lesfasta , þ.e.      114
//              tölufasti , strengfasti , staffasti eða einn      115
//              af lesföstunum true , false eða null.      116
//      'N':  Strengur sem er löglegt breytunafn eða nafn      117
//              á falli .      118
//      'I':  Lykilorðið if.      119
//      'D':  Lykilorðið define .      120
//      '$':  Skrárlök , þ.e. endir inntaksins .      121
//      Athugið að nokkur breytunöfn eru þess eðlis að þegar      122
//      lesgreinirinn skilar tóki fyrir þau þá á hann að      123
//      segja að þau séu lesfastar. Þetta eru breytunöfnin      124
//      true , false og null. Lesgreinirinn þarf því að      125
//      athuga hvort um þessi sérstöku breytunöfn er að ræða      126
//      eftir að í ljós hefur komið að lesgreindi strengurinn      127
//      er breytunafn. Sama gildir um lykilorðin if og define .      128
//      129
//      Notkun:  Lexer l = new Lexer(r);      130
//      Fyrir:  r er Reader sem inniheldur allt að 100000      131
//              stafi .      132
//      Eftir:  l vísar á nýjan lesgreini sem lesgreinir      133
//              innihaldið í r. Lesgreinirinn er í upphafi      134
//              staðsettur á fremsta lesi (lexeme) í r.      135
public Lexer( Reader r ) throws IOException      136
{      137
    StringBuffer b = new StringBuffer();      138
    char[] buf = new char[100000];      139
    for (;)      140
    {      141
        int n = r.read(buf);      142
        if( n == -1 ) break;      143
        b.append(buf,0,n);      144
    }      145
    input = b.toString();      146
    i = 0;      147
    advance();      148

```

```

}
149
// Notkun: char c = l.getToken();
150
// Eftir: c er tókið (token) sem stendur fyrir
151
// það mál sem næsta les í l flokkast í.
152
char getToken()
153
{
154
    return token;
155
}
156
157
// Notkun: String s = l.getLexeme();
158
// Eftir: s er næsta les í l.
159
String getLexeme()
160
{
161
    return lexeme;
162
}
163
164
// Notkun: l.advance();
165
// Eftir: l hefur færst áfram á næsta les í
166
// inntakinu (sem ekki er athugasemd).
167
void advance()
168
{
169
    for (;;)
170
    {
171
        if ( i >= input.length() )
172
        {
173
            token = '$';
174
            lexeme = "EOF";
175
            return;
176
        }
177
        for ( int k=0 ; k!=cases.length ; k++ )
178
        {
179
            Matcher m = cases[k].pat.matcher(input);
180
            if ( m.find(i) )
181
            {
182
                int j = m.end();
183
                token = cases[k].token;
184
            }
185
        }

```

```

        if( token=='C' )
        {
            i = j;
            break;
        }
        lexeme = input.substring(i,j);
        i = j;
        if( token=='N' )
        {
            if( lexeme.equals("if") )
                token = 'I';
            else if( lexeme.equals("define") )
                token = 'D';
            else if( lexeme.equals("null") )
                token = 'L';
            else if( lexeme.equals("true") )
                token = 'L';
            else if( lexeme.equals("false") )
                token = 'L';
        }
        return;
    }
}

// Notkun: String n = Lexer.tokenName(c);
// Fyrir: c er stafur sem er einn þeirra sem
//         lexgreinirinn getur skilað sem tók.
// Eftir: n er nafnið á þessu tóki á mannlega
//         læsilegu sniði.
static String tokenName( char t )
{
    switch( t )
    {
        case '(': return "(";
        case ')': return ")";
    }
}

```

```

        case 'N': return "name";
        case 'L': return "literal";
        case 'D': return "define";
        case 'I': return "if";
        case '$': return "EOF";
    }
    return "?";
}

// Notkun: l.over(c);
// Fyrir: c er stafur sem stendur fyrir mögulegt tók.
// Næsta tók í l er c.
// Eftir: Búið er að færa lesgreininn eitt skref áfram
// eins og í advance().
// Afbrigði: Ef svo vill til að næsta tók í l er ekki
// c þá eru skrifuð villuboð og keyrslan stöðvast.
String over( char tok )
{
    if( token!=tok ) throw new Error("Expected_"+tokenName(tok)+",_found_"+lexeme);
    String res = lexeme;
    advance();
    return res;
}

// lex er lesgreinirinn.
Lexer lex;
// Inni í hverri fallsskilgreiningu inniheldur vars nöfnin
// á viðföngunum í fallið (þ.e. leppunum eða breytunöfnunum
// sem standa fyrir viðföngin), í sætum l og aftar. Sæti
// 0 inniheldur nafn fallsins sem verið er að skilgreina.
String[] vars;

// Notkun: NanoLisp n = new NanoLisp(l);
// Fyrir: l er lesgreinir.
// Eftir: n vísar á nýjan NanoLisp þýðanda sem þýðir inntakið
// sem l hefur.

```

```

public NanoLisp( Lexer lexer )
{
    lex = lexer;
}

// Notkun: int i = n.varPos(name);
// Fyrir: n er NanoLisp þýðandi og er að þýða stofn einhvers
// falls. name er nafnið á einhverju viðfangi í fallið.
// Eftir: i er staðsetning viðfangsins í viðfangarunu fallsins
// þar sem fyrsta viðfang er talið vera í sæti 0.
int varPos( String name )
{
    for( int i=1 ; i!=vars.length ; i++ )
        if( vars[i].equals(name) ) return i-1;
    throw new Error("Variable_" + name + "_is_not_defined");
}

// Notkun: Object[] code = n.program();
// Fyrir: n er NanoLisp þýðandi og inntakið er löglegt
// NanoLisp forrit.
// Eftir: Búið er að þýða forritið og code vísar á nýtt
// fylki sem inniheldur millipulurnar fyrir öll
// föllin í forritinu.
// Afbrigði: Ef forritið er ekki löglegt þá eru skrifuð
// villuboð og keyrslan stöðvuð.
Object[] program()
{
    Vector<Object> res = new Vector<Object>();
    while( lex.getToken() == '(' ) res.add(fundekl());
    return res.toArray();
}

// Notkun: Object[] fun = n.fundekl();
// Fyrir: n er NanoLisp þýðandi sem er staðsettur í
// byrjun fallsskilgreiningar.
// Eftir: Búið er að lesa fallsskilgreininguna og fun vísar
// á nýtt fylki sem er millipulan fyrir fallið.

```

```

297 // Þýðandinn er nú að horfa á næsta tákn í inntakinu
298 // fyrir aftan fallsskilgreininguna.
299 Object[] fundecl()
300 {
301     lex.over('(');
302     lex.over('D');
303     lex.over('(');
304     Vector<String> args = new Vector<String>();
305     args.add(lex.over('N'));
306     while( lex.getToken()!='') args.add(lex.over('N'));
307     lex.over(')');
308     vars = new String[args.size()];
309     args.toArray(vars);
310     Object[] res = new Object[]{ vars[0], vars.length-1,expr() };
311     vars = null;
312     lex.over(')');
313     return res;
314 }
315
316 // Notkun: Object[] e = n.expr();
317 // Fyrir: n er NanoLisp þýðandi sem er staðsettur í
318 // byrjun segðar innan fallsskilgreiningar.
319 // Eftir: Búið er að lesa segðina og þýða hana.
320 // e vísar á millipuluna fyrir segðina.
321 // Þýðandinn er nú að horfa á næsta tákn í inntakinu
322 // fyrir aftan segðina.
323 Object[] expr()
324 {
325     Object[] res;
326     switch( lex.getToken() )
327     {
328     case 'L':
329         res = new Object[]{ "LITERAL",lex.getLexeme() };
330         lex.advance();
331         return res;
332     case 'N':
333         res = new Object[]{ "FETCH",varPos(lex.getLexeme()) };

```

```

        lex.advance();
        return res;
    case '(':
        lex.advance();
        switch( lex.getToken() )
        {
            case 'N':
                String name = lex.over('N');
                Vector<Object> args = new Vector<Object>();
                while( lex.getToken() != ')' ) args.add(expr());
                lex.advance();
                return new Object[]{ "CALL", name, args.toArray() };
            case 'I':
                Object cond, thenexpr, elseexpr;
                lex.advance();
                cond = expr();
                thenexpr = expr();
                elseexpr = expr();
                lex.over(')');
                return new Object[]{ "IF", cond, thenexpr, elseexpr };
        }
        throw new Error("Expected_a_name_or_the_keyword_'if',_found_" + lex.getLexeme());
    default:
        throw new Error("Expected_an_expression,_found_" + lex.getLexeme());
    }
}

// Notkun: emit(line);
// Fyrir: line er lína í lokapulu.
// Eftir: Búið er að skrifa línuna á aðalúttak.
static void emit( String line )
{
    System.out.println(line);
}

// Notkun: generateProgram(name,p);
// Fyrir: name er strengur, p er fylki fallsskilgreininga,

```



```

371 // þ.e. fylki af millipulum fyrir föll.
372 // Eftir: Búið er að skrifa lokapulu fyrir forrit sem
373 // samanstandur af föllunum þ.a. name er nafn
374 // forritsins.
375 static void generateProgram( String name, Object[] p )
376 {
377     emit("\\" + name + ".mexe\\" + "_main_in");
378     emit("!{");
379     for( int i=0 ; i!=p.length ; i++ ) generateFunction((Object[])p[i]);
380     emit("}*BASIS;");
381 }
382
383 // Notkun: generateFunction(f);
384 // Fyrir: f er millipula fyrir fall.
385 // Eftir: Búið er að skrifa lokapulu fyrir fallið á
386 // aðalúttak.
387 static void generateFunction( Object[] f )
388 {
389     // f = {fname, argcount, expr}
390     String fname = (String)f[0];
391     int count = (Integer)f[1];
392     emit("#\\" + fname + "[f" + count + "]" + "_=");
393     emit("[");
394     generateExprR((Object[])f[2]);
395     emit("];");
396 }
397
398 static int nextLab = 1;
399
400 // Notkun: int i = newLab();
401 // Eftir: i er jákvæð heiltala sem ekki hefur áður
402 // verið skilað úr þessu falli. Tilgangurinn
403 // er að búa til nýtt merki (label), sem er
404 // ekki það sama og neitt annað merki.
405 static int newLab()
406 {
407     return nextLab++;
408 }

```

```

}
408

// Notkun: generateExpr(e);
409
// Fyrir: e er millipula fyrir segð.
410
// Eftir: Búið er að skrifa lokapulu fyrir segðina
411
// á aðalúttak. Lokapulan reiknar gildi
412
// segðarinnar og skilur gildið eftir í
413
// gildinu ac.
414
415
static void generateExpr( Object[] e )
416
{
417
    switch( (String)e[0] )
418
    {
419
        case "FETCH":
420
            // e = {"FETCH", pos}
421
            emit(" (Fetch_ "+e[1]+" )");
422
            return;
423
        case "LITERAL":
424
            // e = {"LITERAL", literal}
425
            emit(" (MakeVal_ "+(String)e[1]+" )");
426
            return;
427
        case "IF":
428
            // e = {"IF", cond, then, else}
429
            int labElse = newLab();
430
            int labEnd = newLab();
431
            generateJump((Object[])e[1],0,labElse);
432
            generateExpr((Object[])e[2]);
433
            emit(" (Go_ "+labEnd+" )");
434
            emit("_ "+labElse+":");
435
            generateExpr((Object[])e[3]);
436
            emit("_ "+labEnd+":");
437
            return;
438
        case "CALL":
439
            // e = {"CALL", name, args}
440
            Object[] args = (Object[])e[2];
441
            int i;
442
            for( i=0 ; i!=args.length ; i++ )
443
                if( i==0 )
444

```

```

        generateExpr((Object[]) args[i]);
    else
        generateExprP((Object[]) args[i]);
    emit("(Call_#\\" + e[1] + "[f"+i+"]\\" + i + ")");
    return;
default:
    throw new Error("Unknown_intermediate_code_type:\\" + (String)e[0] + "\\");
}
}

// Notkun: generateJump(e, labTrue, labTrue);
// Fyrir: e er millipula fyrir segð, labTrue og
//        labFalse eru heiltölur sem standa fyrir
//        merki eða eru núll.
// Eftir: Búið er að skrifa lokapulu fyrir segðina
//        á aðalúttak. Lokapulan veldur stökki til
//        merkisins labTrue ef segðina skilar sönnu,
//        annars stökki til labFalse. Ef annað merkið
//        er núll þá er það jafngilt merki sem er rétt
//        fyrir aftan þulu segðarinnar.
static void generateJump( Object[] e, int labTrue, int labFalse )
{
    switch( (String)e[0] )
    {
    case "LITERAL":
        String literal = (String)e[1];
        if( literal.equals("false") || literal.equals("null") )
        {
            if( labFalse!=0 ) emit("(Go_\"+labFalse+)");
            return;
        }
        if( labTrue!=0 ) emit("(Go_\"+labTrue+)");
        return;
    default:
        generateExpr(e);
        if( labTrue!=0 ) emit("(GoTrue_\"+labTrue+)");
        if( labFalse!=0 ) emit("(GoFalse_\"+labFalse+)");
    }
}

```

```

    }
}

// Notkun: generateJumpP(e, labTrue, labFalse);
// Fyrir: e er millipula fyrir segð, labTrue og
//        labFalse eru heiltölur sem standa fyrir
//        merki eða eru núll.
// Eftir: Þetta kall býr til lokapulu sem er jafngild
//        þulunni sem köllin
//        emit("(Push)");
//        generateJump(e, labTrue, labFalse);
//        framleiða. Þulan er samt ekki endilega sú
//        sama og þessi köll framleiða því tilgangurinn
//        er að geta framleitt betri pulu.
static void generateJumpP( Object[] e, int labTrue, int labFalse )
{
    switch( (String)e[0] )
    {
    case "LITERAL":
        String literal = (String)e[1];
        emit("(Push)");
        if( literal.equals("false") || literal.equals("null") )
        {
            if( labFalse!=0 ) emit("(Go_ "+labFalse+" )");
            return;
        }
        if( labTrue!=0 ) emit("(Go_ "+labTrue+" )");
        return;
    default:
        generateExprP(e);
        if( labTrue!=0 ) emit("(GoTrue_ "+labTrue+" )");
        if( labFalse!=0 ) emit("(GoFalse_ "+labFalse+" )");
    }
}

// Notkun: generateExprR(e);
// Fyrir: e er millipula fyrir segð.

```

```

// Eftir: Þetta kall býr til lokapulu sem er jafngild          519
//           þulunni sem köllin                                520
//           generateExpr(e);                                    521
//           emit("(Return)");                                   522
//           framleiða. Þulan er samt ekki endilega sú         523
//           sama og þessi köll framleiða því tilgangurinn      524
//           er að geta framleitt betri þulu.                   525
static void generateExprR( Object[] e )                          526
{                                                                527
    switch( (String)e[0] )                                       528
    {                                                            529
        case "FETCH":                                           530
            // e = { "FETCH", pos }                             531
            emit("(FetchR_" + e[1] + ")");                       532
            return;                                              533
        case "LITERAL":                                          534
            // e = { LITERAL, literal }                         535
            emit("(MakeValR_" + (String)e[1] + ")");             536
            return;                                              537
        case "IF":                                               538
            // e = { IF, cond, then, else }                     539
            int labElse = newLab();                               540
            generateJump((Object[])e[1], 0, labElse);             541
            generateExprR((Object[])e[2]);                       542
            emit("_" + labElse + ":");                            543
            generateExprR((Object[])e[3]);                       544
            return;                                              545
        case "CALL":                                             546
            // e = { CALL, name, args }                         547
            Object[] args = (Object[])e[2];                     548
            int i;                                                549
            for( i=0 ; i!=args.length ; i++ )                  550
                if( i==0 )                                       551
                    generateExpr((Object[])args[i]);            552
                else                                             553
                    generateExprP((Object[])args[i]);           554
            emit("(CallR_#" + e[1] + "[f" + i + "]" + "_" + i + ")"); 555
    }

```

```

        return;
    default:
        generateExpr(e);
        emit("(Return)");
        return;
    }
}

// Notkun: generateExprP(e);
// Fyrir: e er millipula fyrir segð.
// Eftir: Þetta kall býr til lokapulu sem er jafngild
//        þulunni sem köllin
//        emit("(Push)");
//        generateExpr(e);
//        framleiða. Þulan er samt ekki endilega sú
//        sama og þessi köll framleiða því tilgangurinn
//        er að geta framleitt betri pulu.
static void generateExprP( Object[] e )
{
    switch( (String)e[0] )
    {
    case "FETCH":
        // e = {"FETCH", pos}
        emit("(FetchP_"+e[1]+" )");
        return;
    case "LITERAL":
        // e = {"LITERAL", literal}
        emit("(MakeValP_"+(String)e[1]+" )");
        return;
    case "IF":
        // e = {"IF", cond, then, else}
        int labElse = newLab();
        int labEnd = newLab();
        generateJumpP((Object[])e[1],0,labElse);
        generateExpr((Object[])e[2]);
        emit("(Go_"+labEnd+" )");
        emit("_"+labElse+":");

```

```

        generateExpr((Object[])e[3]);
        emit("_"+labEnd+":");
        return;
    case "CALL":
        // e = {"CALL", name, args}
        Object[] args = (Object[])e[2];
        int i;
        for( i=0 ; i!=args.length ; i++ ) generateExprP((Object[])args[i]);
        if( i==0 ) emit("(Push)");
        emit("(Call_#\""+e[1]+"[f"+i+"]\"_"+i+"")");
        return;
    }
}

// Notkun (af skipanalínu):
//     java NanoLisp forrit.s > forrit.masm
// Fyrir: Skráin forrit.s inniheldur löglegt NanoLisp
//     forit.
// Eftir: Búið er að þýða forritið og skrifa lokapuluna
//     í skrána forrit.masm. Sé sú lokapula þýdd með
//     skipuninni
//     morpho -c forrit.masm
//     þá verður til keyrsluhæfa Morpho skráin forrit.mexe.
public static void main( String[] args )
    throws IOException
{
    Lexer lexer = new Lexer(new FileReader(args[0]));
    String name = args[0].substring(0,args[0].lastIndexOf('.') );
    NanoLisp parser = new NanoLisp(lexer);
    Object[] intermediate = parser.program();
    if( lexer.getToken()!='$' ) throw new Error("Expected_EOF,_found_"+lexer.getLexeme());
    generateProgram(name,intermediate);
}
}

```

Lokapulusmiðurinn samanstendur af klasaboðunum `generateProgram`, `generateFunction`, `generateExpr`, `generateExprR`, `generateExprP`, `generateJump` og `generateJumpP`. Úttakið úr þáttaranum er sent í `generateProgram` sem sér um að skrifa lokapulu fyrir forritið sem verið er að þýða. Sleppa mátti klasaboðunum `generateExprP`, `generateExprR`, `generateJump` og `generateJumpP` og útfæra aðeins `generateExpr` á eftirfarandi hátt.



```

// Notkun: generateExpr(e);
// Fyrir: e er millipula fyrir segð.
// Eftir: Búið er að skrifa lokapulu fyrir segðina
//        á aðalúttak. Lokapulan reiknar gildi
//        segðarinnar og skilur gildið eftir í
//        gildinu ac.
static void generateExpr( Object[] e )
{
    switch( (CodeType)e[0] )
    {
    case NAME:
        // e = {"NAME", pos}
        emit(" (Fetch_" + e[1] + ")");
        return;
    case LITERAL:
        // e = {"LITERAL", literal}
        emit(" (MakeVal_" + (String)e[1] + ")");
        return;
    case IF:
        // e = {"IF", cond, then, else}
        int labElse = newLab();
        int labEnd = newLab();
        generateExpr((Object[])e[1]);
        emit(" (GoFalse_" + labElse + ")");
        generateExpr((Object[])e[2]);
        emit(" (Go_" + labEnd + ")");
        emit("_" + labElse + ":");
        generateExpr((Object[])e[3]);
        emit("_" + labEnd + ":");
        return;
    case CALL:
        // e = {"CALL", name, args}
        Object[] args = (Object[])e[2];
        if( args.length != 0 )
            generateExpr((Object[])args[0]);
        for( int i=1 ; i<args.length ; i++ )
        {

```

```

1
2
3
4
5
6
7
8
9
10
11
12
13
14
15
16
17
18
19
20
21
22
23
24
25
26
27
28
29
30
31
32
33
34
35
36
37

```

```
        emit("(Push)");
        generateExpr((Object[]) args[i]);
    }
    emit("(Call_#\\"+e[1]+"[f"+args.length+" ]\\"+_"+args.length+" )");
    return;
}
}
```

38  
39  
40  
41  
42  
43  
44

Þulan yrði þá lengri og hægverkari og halaendurkvæm föll yrðu þá ekki sjálfkrafa að lykkju eins og gerist þegar skipunin CallR er notuð. En þýðandinn myndi þá stytta þó nokkuð.

## 12.2 Þýðandi með tölunum JFlex og BYACC/J

Flestir þýðendur eru smíðaðir með hjálp tóla sem hönnuð eru til þýðandasmiðar. Annars vegar nota menn forrit sem hjálpa til að smíða lesgreina (*lexical analyser*, *lexer*, *scanner*), eitt slíkt tól er JFlex<sup>2</sup>. Hins vegar nota menn forrit sem hjálpa til að smíða þáttara (*parser*, *syntax analyser*), eitt slíkt er BYACC/J<sup>3</sup>. Bæði þessi tól eru ætluð til notkunar með Java forritunarmálinu. Einnig eru til svipaðir lesgreinasmiðir og þáttarasmiðir fyrir önnur forritunarmál svo sem C, C++, Python, Haskell og mörg fleiri.

### 12.2.1 Lesgreinir

Eftirfarandi lesgreinir er skrifaður í því máli sem JFlex lesgreinasmiðurinn skilur. Lesgreinirinn er í skránni `nanolisp.jflex`. JFlex les þessa skrá og skrifar Java forritstexta fyrir lesgreininn.

---

<sup>2</sup><http://jflex.de/>

<sup>3</sup><http://byaccj.sourceforge.net/>

```

/**
    JFlex lesgreinir fyrir NanoLisp.
    Höfundur: Snorri Agnarsson, janúar 2014

    Pennan lesgreini má þýða með skipununum
        java -jar JFlex.jar nanolisp.jflex
        javac NanoLispLexer.java
*/

%%

%public
%class NanoLispLexer
%unicode
%byaccj

%{

    public NanoLispParser yyparser;

    public NanoLispLexer( java.io.Reader r, NanoLispParser yyparser )
    {
        this(r);
        this.yyparser = yyparser;
    }

    %{

        /* Reglulegar skilgreiningar */

        /* Regular definitions */

        _DIGIT=[0-9]
        _FLOAT={_DIGIT}+\\. {_DIGIT}+([eE][+-]? {_DIGIT}+)?
        _INT={_DIGIT}+
        _STRING=" ( [ ^ \\ " \\ ] | \\ b | \\ t | \\ n | \\ f | \\ r | \\ \\ " | \\ \\ ' | \\ \\ \\ ( \\ [ 0 - 3 ] [ 0 - 7 ] [ 0 - 7 ] ) | \\ [ 0 - 7 ] [ 0 - 7 ] | \\ [ 0 - 7 ] ) * \\ "
        _CHAR=" ' ( [ ^ \\ ' \\ ] | \\ b | \\ t | \\ n | \\ f | \\ r | \\ \\ " | \\ \\ ' | \\ \\ \\ ( \\ [ 0 - 3 ] [ 0 - 7 ] [ 0 - 7 ] ) | ( \\ [ 0 - 7 ] [ 0 - 7 ] ) | ( \\ [ 0 - 7 ] ) ) \\ '

```

```

_DELIM=[()]
_NAME=([:letter:][\+\-\*\/!%&=><:\^\~&!?]|{_DIGIT})+

%%

{ _DELIM }_ {
    _yy_parser.yylval=_new_NanoLispParserVal(yytext());
    return _yycharat(0);
}

{ _STRING }_|_{ _FLOAT }_|_{ _CHAR }_|_{ _INT }_|_null_|_true_|_false_|_ {
    _yy_parser.yylval=_new_NanoLispParserVal(yytext());
    return _NanoLispParser.LITERAL;
}

" if "_ {
    return _NanoLispParser.IF;
}

" define "_ {
    return _NanoLispParser.DEFINE;
}

{ _NAME }_ {
    _yy_parser.yylval=_new_NanoLispParserVal(yytext());
    return _NanoLispParser.NAME;
}

";" . * $ _ {
}

[_\t\r\n\f]_ {
}

. _ {
    return _NanoLispParser.YYERRCODE;
}

```

38  
39  
40  
41  
42  
43  
44  
45  
46  
47  
48  
49  
50  
51  
52  
53  
54  
55  
56  
57  
58  
59  
60  
61  
62  
63  
64  
65  
66  
67  
68  
69  
70  
71  
72  
73  
74

### 12.2.2 Þáttari og þulusmiður

Eftirfarandi þáttari er skrifaður í því máli sem BYACC/J þáttarasmiðurinn skilur. Þáttarinn er í skránni `nanolisp.byacc`. Þáttarasmiðurinn BYACC/J les þessa skrá og skrifar Java forritstexta fyrir þáttarann. Þáttarinn er einnig millipulusmiður (*intermediate code generator*) og í sömu skrá er forritstextinn fyrir sama lokaþulusmið (*final code generator*) og notaður er í skránni `NanoLisp.java`, sem einnig er notaður í þessum þýðanda.

Línur 22 til 57 skilgreina málfræðina sem þáttað er eftir, ásamt smíð millipulunnar. Takið eftir að málfræðin er skilgreind á sniði sem er nauðalíkt BNF. Þáttarasmiðir eins og BYACC/J vinna úr slíkri mállýsingu og búa til þáttara sem ber kennsl á málið sem mállýsingin lýsir.

Línur 120 til 266 skilgreina lokaþulusmiðinn sem (eins og í `NanoLisp.java`) samanstendur af föllunum `generateProgram`, `generateFunction`, `generateExpr`, `generateExprP` og `generateExprR` ásamt hjálparföllum.

```

/*
 * Byacc/J þáttari fyrir NanoLisp.
 * Höfundur: Snorri Agnarsson, 2014–2016.
 *
 * Þáttara þennan má þýða með skipununum
 *   byacc -J -Jclass=NanoLispParser nanolisp.byaccj
 *   javac NanoLispParser.java NanoLispParserVal.java
 */

%{
    import java.io.*;
    import java.util.*;
}%

%token <sval> LITERAL,NAME
%token IF,DEFINE
%type <obj> program, fundecl, expr, args
%type <ival> ids

%%

start
:   program { generateProgram(name,(( Vector<Object> )($1)). toArray()); }
;

program
:   program fundecl { (( Vector<Object> )($1)). add($2); $$=$1; }
|   fundecl { $$=new Vector<Object>(); (( Vector<Object> )($$)). add($1); }
;

fundecl
:   {
        varCount = 0;
        varTable = new HashMap<String,Integer>();
    }
    '(' DEFINE '(' NAME ids ')' expr ')'
    {

```

```

        $$=new Object[]{ $5,$6,$8 };
    }
;

ids
:   /* empty */           { $$=0; }
|   ids NAME              { addVar($2); $$=$1+1; }
;

expr
:   NAME                  { $$=new Object[]{ "FETCH",findVar($1)}; }
|   LITERAL              { $$=new Object[]{ "LITERAL",$1 }; }
|   '(' IF expr expr expr ')' { $$=new Object[]{ "IF",$3,$4,$5 }; }
|   '(' NAME args ')'     { $$=new Object[]{ "CALL",$2,(( Vector<Object> )($3)). toArray () }; }
;

args
:   /* empty */           { $$=new Vector<Object>(); }
|   args expr             { (( Vector<Object> )($1)). add($2); $$=$1; }
;

%%

static private String name;
private NanoLispLexer lexer;
private int varCount;
private HashMap<String,Integer> varTable;

private void addVar( String name )
{
    if( varTable.get(name) != null )
        yyerror(" Variable_" + name + "_already_exists ");
    varTable.put(name, varCount++);
}

private int findVar( String name )
{

```

38  
39  
40  
41  
42  
43  
44  
45  
46  
47  
48  
49  
50  
51  
52  
53  
54  
55  
56  
57  
58  
59  
60  
61  
62  
63  
64  
65  
66  
67  
68  
69  
70  
71  
72  
73  
74



```

        Integer res = varTable.get(name);
        if( res == null )
            yyerror("Variable_"+name+"_does_not_exist");
        return res;
    }

    int last_token_read;

    private int yylex()
    {
        int yyl_return = -1;
        try
        {
            ylval = null;
            last_token_read = yyl_return = lexer.yylex();
            if( ylval==null )
                ylval = new NanoLispParserVal(NanoLispParser.yyname[ yyl_return ]);
        }
        catch (IOException e)
        {
            System.err.println("IO_error: "+e);
        }
        return yyl_return;
    }

    public void yyerror( String error )
    {
        System.out.println("Error: "+error);
        System.out.println("Token: "+NanoLispParser.yyname[ last_token_read ]);
        System.exit(1);
    }

    public NanoLispParser( Reader r )
    {
        lexer = new NanoLispLexer(r, this);
    }

```

```

112 public static void main( String args[] )
113     throws IOException
114 {
115     NanoLispParser yyparser = new NanoLispParser(new FileReader( args [0]));
116     name = args [0]. substring (0, args [0]. lastIndexOf ( '.' ));
117     yyparser . yyparse ();
118 }
119
120 public static void emit( String s )
121 {
122     System . out . println (s);
123 }
124
125 static void generateProgram( String name, Object[] p )
126 {
127     emit ( "\""+name+" . mexe\"_=_main_in" );
128     emit ( "!{ { " );
129     for( Object f: p ) generateFunction (( Object [] ) f);
130     emit ( " } } *BASIS ; " );
131 }
132
133 static void generateFunction( Object[] f )
134 {
135     String fname = (String)f [0];
136     int count = (Integer)f [1];
137     emit ( " #\""+fname+" [ f "+count+" ] \"_=" );
138     emit ( " [ " );
139     generateExprR (( Object [] ) f [2]);
140     emit ( " ] ; " );
141 }
142
143 static int nextLab = 0;
144
145 static int newLab()
146 {
147     return nextLab++;
148 }

```

```

static void generateExpr( Object[] e )
{
    switch( (String)e[0] )
    {
        case "FETCH":
            // e = {"FETCH", pos}
            emit("Fetch_" + e[1] + "");
            return;
        case "LITERAL":
            // e = {"LITERAL", literal}
            emit("MakeVal_" + (String)e[1] + "");
            return;
        case "IF":
            // e = {"IF", cond, then, else}
            generateExpr((Object[])e[1]);
            int labElse = newLab();
            int labEnd = newLab();
            emit("GoFalse_" + labElse + "");
            generateExpr((Object[])e[2]);
            emit("Go_" + labEnd + "");
            emit("_" + labElse + ":");
            generateExpr((Object[])e[3]);
            emit("_" + labEnd + ":");
            return;
        case "CALL":
            // e = {"CALL", name, args}
            Object[] args = (Object[])e[2];
            int i;
            for( i=0 ; i!=args.length ; i++ )
                if( i==0 )
                    generateExpr((Object[])args[i]);
                else
                    generateExprP((Object[])args[i]);
            emit("Call_#" + e[1] + "[f" + i + "]" + "_" + i + "");
            return;
        default:

```

149  
150  
151  
152  
153  
154  
155  
156  
157  
158  
159  
160  
161  
162  
163  
164  
165  
166  
167  
168  
169  
170  
171  
172  
173  
174  
175  
176  
177  
178  
179  
180  
181  
182  
183  
184  
185

```

        throw new Error("Unknown_intermediate_code_type:_" + (String)e[0] + "_");
    }
}

static void generateExprR( Object[] e )
{
    switch( (String)e[0] )
    {
        case "FETCH":
            // e = {"FETCH", pos}
            emit("FetchR_" + e[1] + "");
            return;
        case "LITERAL":
            // e = {"LITERAL", literal}
            emit("MakeValR_" + (String)e[1] + "");
            return;
        case "IF":
            // e = {"IF", cond, then, else}
            generateExpr((Object[])e[1]);
            int labElse = newLab();
            emit("GoFalse_" + labElse + "");
            generateExprR((Object[])e[2]);
            emit("_" + labElse + ":");
            generateExprR((Object[])e[3]);
            return;
        case "CALL":
            // e = {"CALL", name, args}
            Object[] args = (Object[])e[2];
            int i;
            for( i=0 ; i!=args.length ; i++ )
                if( i==0 )
                    generateExpr((Object[])args[i]);
                else
                    generateExprP((Object[])args[i]);
            emit("CallR_#" + e[1] + "[f" + i + "]" + "_" + i + "");
            return;
        default:

```

```

        generateExprR(e);
        emit("(Return)");
        return;
    }
}

static void generateExprP( Object[] e )
{
    switch( (String)e[0] )
    {
        case "FETCH":
            // e = {"FETCH", pos}
            emit("(FetchP_"+e[1]+" )");
            return;
        case "LITERAL":
            // e = {"LITERAL", literal}
            emit("(MakeValP_"+(String)e[1]+" )");
            return;
        case "IF":
            // e = {"IF", cond, then, else}
            generateExprP((Object[])e[1]);
            int labElse = newLab();
            int labEnd = newLab();
            emit("(GoFalse_"+labElse+" )");
            generateExpr((Object[])e[2]);
            emit("(Go_"+labEnd+" )");
            emit("_"+labElse+":");
            generateExpr((Object[])e[3]);
            emit("_"+labEnd+":");
            return;
        case "CALL":
            // e = {"CALL", name, args}
            Object[] args = (Object[])e[2];
            int i;
            for( Object arg: args ) generateExprP((Object[])arg);
            if( args.length==0 ) emit("(Push)");
            emit("(Call_#\" "+e[1]+" [f"+args.length+" ]\"_"+args.length+" )");

```

<b>return ;</b>	260
<b>default :</b>	261
emit (" (Push) " );	262
generateExprR ( e );	263
<b>return ;</b>	264
}	265
}	266

## 13 NanoLisp notkunardæmi

Eftirfarandi forritstexti, í skránni test.s, er dæmi um löglegt forrit í NanoLisp.

```
; MiniLisp prófunarforrit. 1
; Höfundur: Snorri Agnarsson, janúar 2014. 2
3
; Notkun: (fibonacci n) 4
; Fyrir: n er heiltala, n >= 0 5
; Gildi: n-ta Fibonacci talan 6
(define (fibonacci n) 7
  (if (< n 2) 8
      1 9
      (+ (fibonacci (- n 1)) (fibonacci (- n 2))))) 10
  ) 11
) 12
13
; Notkun: (main) 14
; Fyrir: Ekkert 15
; Eftir: Búið er að reikna og skrifa fibonacci(30) 16
(define (main) 17
  (writeln (format "fibonacci(30)=~a" (fibonacci 30)))) 18
) 19
```

Ef við keyrum NanoLisp þýðandann með skipuninni

```
java NanoLisp test.s
```

eða hinn þýðandann með skipuninni

```
java NanoLispParser test.s
```

fáum við eftirfarandi úttak, sem er Morpho smalamál.

```
" test .mexe" = main in 1
!{{ 2
#"fibonacci[f1]" = 3
[ 4
(Fetch 0) 5
(MakeValP 2) 6
(Call #"<[f2]" 2) 7
(GoFalse _1) 8
(MakeValR 1) 9
_1: 10
(Fetch 0) 11
(MakeValP 1) 12
(Call #"-[f2]" 2) 13
```

( <b>Call</b> #"fibonacci[f1]" 1)	14
( <b>FetchP</b> 0)	15
( <b>MakeValP</b> 2)	16
( <b>Call</b> #"--[f2]" 2)	17
( <b>Call</b> #"fibonacci[f1]" 1)	18
( <b>CallR</b> #"+[f2]" 2)	19
];	20
#"main[f0]" =	21
[	22
( <b>MakeVal</b> "fibonacci(30)=")	23
( <b>MakeValP</b> 30)	24
( <b>Call</b> #"fibonacci[f1]" 1)	25
( <b>Call</b> #"++[f2]" 2)	26
( <b>CallR</b> #"writeln[f1]" 1)	27
];	28
}}*BASIS;	29

Þetta úttak er löglegt inntak í Morpho þýðandann, sem getur þýtt Morpho smalamál. Ef þetta úttak er í skránni `test.masm` má þýða það með skipuninni

```
morpho -c test.masm
```

eða með skipuninni

```
java -jar morpho.jar -c test.masm
```

Síðan má keyra forritið sem út kemur (í skrána `test.mexe`) með skipuninni

```
morpho test
```

eða

```
java -jar morpho.jar test
```

Þegar forritið er keyrt skrifast út línan

```
fibonacci(30)=1346269
```

Einnig má nota skipanarununa

```
java NanoLisp test.s | morpho -c
morpho test
```

til að þýða og keyra.

Athugið að til þess að þessar skipanir virki þarf skipunin `morpho` að vera í `PATH` og skráin `morpho.jar` þarf að vera í núverandi möppu (*current directory*).

Skrárnar `NanoLisp.java`, `morpho.jar`, `test.s` og aðrar skrár fyrir NanoLisp verða aðgengilegar í Uglunni fyrir nemendur í TÖL202M.