

Subject:

Year. Month. Date. ()

خاتمه چهارم: 7, 19

تقریباً یکی (Syntax)

Syntax: ترتیبی است که در آن عبارات و دستورات به یکدیگر پیوسته می‌شوند. ترتیبی که در آن عبارات به یکدیگر پیوسته می‌شوند.

معماری زبان

ASCII 8bit

0-127 →

حرف انگلیسی

128-255 →

زبان توسعه یافته (extended)

فشارها

این برای رفع مشکل برای حالت‌های مختلف است. برای مثال زبان‌ها دارای کلمات از طریق سیستم‌های لینک

unicode

16bit

شناسه‌ها (identifier): ترکیبی از حروف و اعداد برای نامگذاری

کلمات اضافی (noise words): (بازمانده‌ها و خواسته‌ها) noise words

از طریق تغییرات و خطای بیشتری زبان

نوعت آن‌ها متفاوت است

main frame: رده‌های از server جان IRM تولید می‌کنند. Time sharing: برای هر کاربر یک frame اختصاص می‌دهند.

نوعت‌های زیاد: اگر بتوانیم در هر جایی که می‌خواهیم به هر چیزی که می‌خواهیم دسترسی داشته باشیم. Free: در زمینه‌های assembly، قیمت، free، می‌توانیم به هر چیزی که می‌خواهیم دسترسی داشته باشیم.

تفاوت بین زبان‌ها

خوانایی، قابلیت توسعه‌پذیری، قابلیت ترجمه، هم‌رود بودن

زبان‌ها: هر چه بیشتر، راحت‌تر است و کمتر خطای دارند

Computers: راحت‌تر است و میزان خطای کمتر است

Subject:

Year. Month. Date. ()

۱. ضرایب: در آن برای برنامه نویسی راحت تر است.

a. کل identifier: به گونه ای که در برنامه

b. keyword: کلمات کلیدی که در برنامه

c. comment: توضیحات

d. تعادلات: برای سادگی نوشتن تعادلات برای برنامه

۲. تعادلات: این ضرایب در تعادلات وجود دارد و برای تعادلات تعریف شده است. compile: برای تعادلات

نوشتاری: برای تعادلات تعریف شده است.

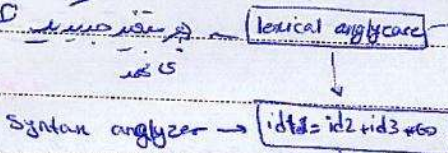
۳. تعادلات: برای تعادلات تعریف شده است.

تعادلات: برای تعادلات تعریف شده است. module: برای تعادلات تعریف شده است. compile: برای تعادلات

compile

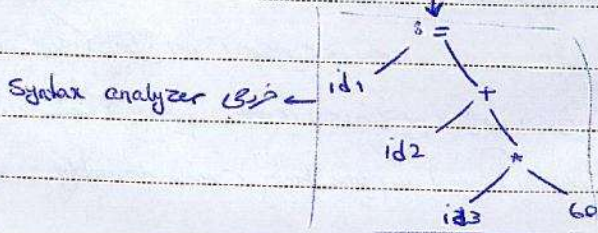
compiler: برای تعادلات تعریف شده است.

ST: برای تعادلات تعریف شده است.



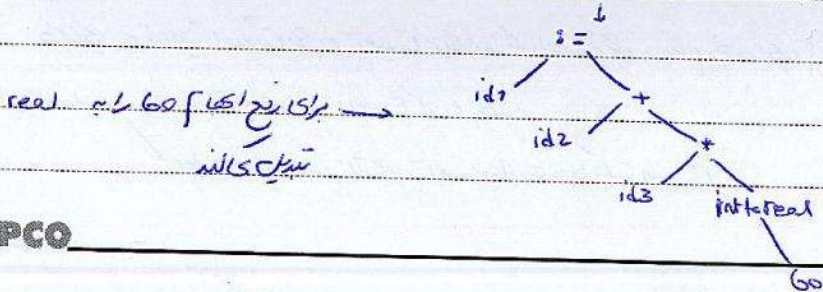
Symbol Table

| | |
|----------|-----|
| reserved | |
| P | id1 |
| i | id2 |
| r | id3 |
| time | |
| free | |



۴. تعادلات: برای تعادلات تعریف شده است.

Semantic Anal.



Subject:

Year. Month. Date. ()

↓
Intermediate Code generation

در راستای کلاس و محبتی کند

↓
id1 := intoreal(60)
t1 := id3 + b1
t3 := id2 + t2
id3 := t3

↓
code optimizer

t1 := id3 + 60.0, intoreal
id1 := id2 + t1

↓
code Generation

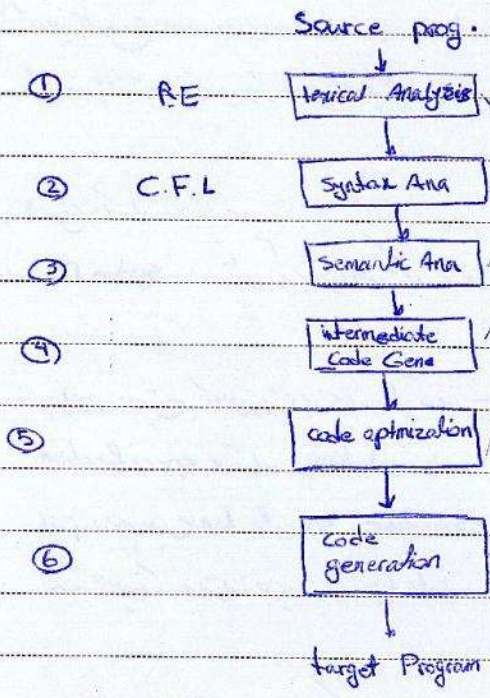
movf id3, R2
mulf #60.0, R2
movf id2, R1
addf R2, R1
movf R1, id1

Subject:

Year. Month. Date. ()

جلسه پنجم 7, 16

Compiler



1. برنامه درسی، کارکننده، عملیات و عملیات در برنامه ای از
 توکن ها تبدیل می شود (به هر متغیری id نسبت
 با بی اشتباه در بقیه موارد به توکن بر آن رجوع کرد) خطای
 طاب خطی، نگارها، جداکننده ها، ثابت ها، ...
 2. برنامه از تم خطای کوی برگی ای شود با استفاده از
 از توکن ها در صورت تجزیه ای می شود (pars)
 3. استفاده از دستورات تجزیه بر علم تبدیل برای رفع خطای
 صفی ای احتمالی، تبدیل نام به real
 4. تولید کدی برابر با برنامه اصلی با 2 خصوصیت
 5. تولید کد به زبان مقصد (مجموعه ای از دستورات زبان مقصد است.)
 6. ترجمه به زبان مقصد برای این کد به
 به روشی ساده تر

5. در پیش می شود تا کدی به خوبی بچکودیدید و مختصر شود.
 6. تولید کد به زبان مقصد (مجموعه ای از دستورات زبان مقصد است.)

خطای برنامه
 error handling

اگر ایرادها، عمدتاً خودی را می است. compiler هر چه بیشتر error را
 بگوید برنامه ساز و دستگیر می نماید. error free تبدیل می شود که با مشکل مواجه در ابتدا است

symbol table

④ با وقوع هر خطا این می نماید. یعنی هر خطا در آن خطا در دستورات در این خطاها
 در compiler متوقف نشود و
 ⑧ ثبت نشود به جای استفاده شده در منبع رجوع می اطلاعات درباره مشخصات هر نشانی

Subject:

Year. Month. Date. ()

Data

داده‌ها را در اختیار کاربر قرار می‌دهد ← Data Control

کنترل دسترسی و امنیت را برقرار می‌کند ←

اجرای داده

System Declared: مشخصات داده‌ها که توسط زبان برنامه‌نویسی تعیین می‌شود

12 ← برای ساختن کامپیوتری که بتواند فرمتی را بخواند که در اختیار آن است

specification یا تعریف Implementation: مشخص می‌کند که چگونه باید عمل کند. تعریف کنیم این است

در کامپیوتر specification Implementation: تعریف می‌کند

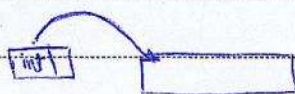
حفظ می‌کند که چگونه چیزی از data type است. تعریف می‌کند که چگونه عمل می‌کند

18 ← Declaration: مشخص می‌کند که در اختیار computer قرار می‌گیرد

19 ← عملی کردن یا پیاده‌سازی است. Storage representation →

اینکه چگونه می‌تواند در حافظه ذخیره شود. چگونه می‌تواند در حافظه ذخیره شود

21 ← چگونه در حافظه ذخیره می‌شود. 3.2 - 2. با هم عمل می‌کنند. چگونه می‌تواند



Descriptor: مشخص می‌کند که چگونه می‌تواند

Type: چگونه می‌تواند

Subject :

Year . Month . Date . ()

جلسه ششم 7, 21

انتساب جای تواریخ به دو صورت است به سبب

$A=B$ در صورتی که قبلاً برای A در آن 16 نوشته بود الان 27 نوشته می شود و مقدار جدیدی را برای A در

شماره نوشته شده و عوض می شود.

وقتی در C می نویسیم $A=B$ هیچ مقداری برای A در آن به عمل نمی آید $side\ effect$ داشته باشد.

زمانی که $initialization$ را فراهم می کنند بجز آنست از آنجایی که این را فراهم می کنند.

در زبان C قابل قبول است $a=b=4$

در زبان $pascal$ قابل قبول نیست

7 ← value و مقهور min و max مقدار است

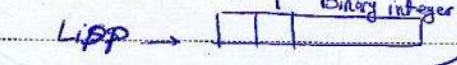
نوع $Data\ Type$ های اولیه بیشتر از یک مقدار می گیرند

تواریخ های \sin , \cos , \tan

اینچنان چه یک نوع $Data\ Type$ های اولیه داشته باشیم اولین چیزی که می بینیم است

8 ←

چندین روش برای نمایش Integer داریم



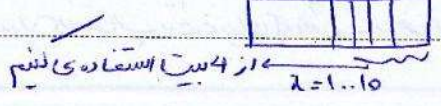
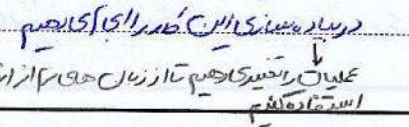
نوعی برای از $Type\ descriptor$ استفاده می کنیم و عمل جمع و ضرب سنت ابزارهای آنی می شود

ما می توانیم به عنوان شرطی $datatype$ در نظر بگیریم

Subrange: مقدار داده توسط compiler در نظر گرفته می شود

وقتی $subrange$ می دهیم عملیات را محدود می کنیم و روش دیگری است

که می تواند برای آن اختصاص می دهیم و آنرا می بینیم

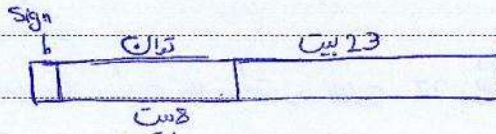


Subject:

Year. Month. Date. ()

IEEE 754

نشان نمایش Floating point چیست؟

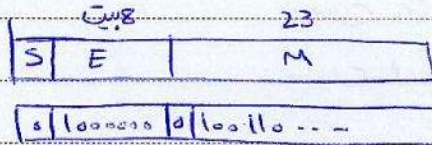


اینجا علامت توان مورد توجه قرار نمی‌گیرد

در slide علامت توان هم حساب شده است.

$$(4.75)_{10} = (100.11)_2$$

$$(-1)^S \times (0.M)_{10} \times 2^{E-127}$$



این برای اعداد Floating point علامت‌های متفاوت را به یک طرف می‌رود در حالت استفاده از لینیم؟ نه

تعیین ترتیب اعداد Floating point ممکن است به ترتیب‌های مختلفی انجام شود. برای مثال در لینیم ترتیب اعداد به ترتیب مرتب می‌شود و اگر به ترتیب دیگر باشد در حالت استفاده از لینیم به ترتیب دیگر می‌شود. این ترتیب‌ها می‌تواند به ترتیب‌های مختلفی انجام شود. در حالت استفاده از لینیم به ترتیب دیگر می‌شود.

float

1. spec
1.1. attribute → 32 بیت
→ 64 بیت

fixed point

نشان نمایش Floating point در لینیم به ترتیب دیگر می‌شود

Implied radix point → نقطه اعشاری ضمنی

DCL X Pic 999V99 → COBOL

نشان نمایش اعداد اعشاری در لینیم به ترتیب دیگر می‌شود

Subject:

Year. Month. Date ()

خوبی نتف عضو خواهر شد

Complex Datatype

یک عدد مختلط و از پیش تعیین استفاده شده و همان عددی که برای $floating\ point$ برای ترانسیم برایش حساب کنیم

قیمت حقیقی و صوری به ی توانند از نحوه ترانسیم اعداد پیروی کنند

یک سری operation به ما میزبان برای ترانسیم هستند

اندازه norm

Rational Datatype

یک صورت داریم یک خروجی می خواهم اعداد چند جمله ای را با یکدیگر در هم میزنیم برای ارجحیم

$$\frac{x^2 + 4x}{x^3 + 11} \leftarrow \text{Rational Datatype}$$

value به محدودیت وجود ندارد ولی ترانسیم آجایی که ترانسیم آن را میزند باید داریم

که صفر است و بجای توانده صفری باشد

Enumeration

Spec 1. att

بهمه مقادیر حضور مقادیر

2. val

صورتی که میزنیم بر پایه ترانسیم صفری میزنیم

3. operation

مقادیر را با هم

Successor \rightarrow

بعدش را پیدا کن

predecessor \rightarrow

قبلش را پیدا کن

Implem. 1. storage rep.

ترانسیم بی ارزش پیدا

چون خیلی بی ارزش است که آن را در حافظه میزنیم و این را میزنیم از برای پیدا کردن

Subject:

Year. Month. Date. ()

Character

Spec

1. att = کسٹمز

2. value EBCDIC ASCII unicode

3. operation . isletter . upper case . isdigit

انتخاب

pointer را به عنوان داده اولیه داریم و از آن برای ساختن داده ساختار یافته استفاده می کنیم

pointer

Data type به pointer ساختاری ندارد و فقط یک مستطیل است که برای اشاره به یک datatype دیگر استفاده می شود

تولید کننده Operation

برای اشاره Data type

pointer در C به شکل state است که در جایی از حافظه قرار می گیرد

پیدا سازی: کمت انرژی به محتوای حافظه و باقی حافظه را در دسترس

زمان انرژی به آمدن activation record به آن DS که برای اشاره به حافظه در دسترس

حوزه حافظه را درگاه های تغییر حافظه را مشخص می کند نسبت به یک base

آدرس تعیین می کند

کمت انرژی به هر چه چگونگی محاسبه و به صورتی که در جدول به مقدار تغییر می کند اشاره می کنیم

مقدار آن عرضی و عمودی به سمت راست و چپ می شود

File :

Data type

مکان آنجا در حافظه اصلی است که File در حافظه جانمایی است

line برای File عملی نیست از تغییر داده در اجرای برنامه است (تایپ کردن)

اجرای برنامه

File به شکل از جنس یک مورد به طور عملی نمی چسبند component دارد

File position pointer

نوعی فایل خواندن یا نوشتن کار می کند

sequential file

Master file, file of Emp Rec

text file

read

File pointer

File OS, fopen, readmode

File position pointer, fseek

File position pointer, fopen, write mode

EOF

File position pointer

Boolean

File position pointer

File, fclose, OS

Read()

write()



RAM, Hard Disk, Hard Disk, RAM

② Direct access

یک table در یک جا در این امکان برای پیدا کردن فیلد خاص در hard دیسک به کمک یک مستقیم به نام مستقیم

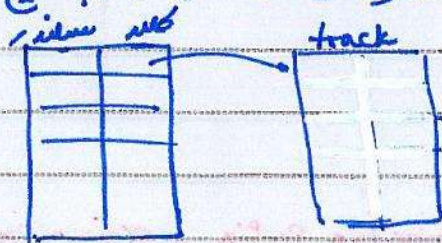
در این فیلدها هر یک از فیلدها از صفتی که نامند به سبب در این فیلدها یک مستقیم به نام مستقیم

| | |
|------|------|
| key1 | val1 |
| key2 | val2 |
| key3 | val3 |



③ (Indexed Sequential access method) ISAM

یک راه به صورت sequential در صفتی که نامند به سبب در این فیلدها یک مستقیم به نام مستقیم



کنترل ترتیب اجرا:

ساختار برای Sequence Control

به پراکنده شدن ترتیب Sequence Cont یا تغییر در

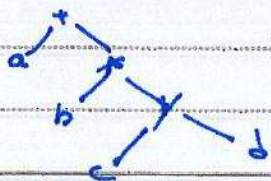
- 1.1 - درج پراکنده توسط برنامه نویس
- 1.2 - خود برنامه نویس تعیین کنند

1.2 - به وسیله برنامه نویس با دستورات if-then-else و حلقه ها...

2.2 - خود برنامه نویس به ترتیب فیزیکی دستورات را اجرا کنند جلوی اجرا

تقسیم ترتیب اجرا به صورت فیزیکی توسط ترتیب فیزیکی تعیین می شود.

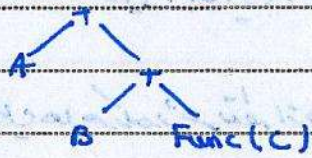
$a + b \times c / d$



Functional compo ← ترتیب فیزیکی

Subject: _____

Date: _____



فونکشن Func(C) side effects دارد

در صورتی که A تابعی است که

فونکشن Func(C) برای اجرای آن به هر دو درختی

که A میخورد

در صورتی که side effect داشته باشد

$(A+B) * (A-B)$

مثال

1.1 $* (+ (A, D), - (A, B))$

1.2 $(+ (+A, B), - (A, B))$

1.3 $* + AB - AB$

2. $AB + AB - +$

3. $(A+B) + (A-B)$

Cambridge Prefix, ordinary Prefix

✓ اصلاح به کانتراست میزنند

✓ از دو زبان ترانس جابجا نشینند

✓ برای عملیات در برنامه های مختلف استفاده می کنند

✓ compiler ها برای اجرای برنامه های مختلف

✓ compiler میزنند و در نتیجه loadement برای اجرای آن

✓ که با یکدیگر تداخل پیدا می کنند

Post fix ^۲ روش

- ✓ اصطلاح بهر آنکه نزدایم
- ✓ از دید برنامه نویسی خواندن نیست
- ✓ برای عملگر بهر تعداد آرگومان قابل استفاده است
- ✓ compiler قبل از به دست آوردن آرگومانها
- ✓ " برای هر عملیات نیز به دست آوردن مقدار عملیها دارد.

infix ^۳ روش

- ✓ اصطلاح بهر آنکه ها که مقدار (برای نفع انجام) : قوانین تقیدی
- ✓ از دید برنامه نویسی خواندن دارد
- ✓ تنها برای عملگر های Binary قابل اعمال است.

عملگر های unary با استفاده از نشانه های خاص پیش prefix یا پس از نشانه های خاص infix یا به سازی شده است
 در برای عملگر ها که باج تعیین شده از نشانه های برنامه نویسی از روش ordinary Prefix استفاده می شود.

پس از بزرگ نوع داده ساختار به ایجاد داده در سیستم وجود ندارد

abstraction (تجزیه و تحلیل) ^{طراحی}

مثال: چون در زبان assembly تعداد دستورات ضعیف نیست است

Info - Hiding: آندکی به تنهایی; encapsulation: طرح بسته، دسترسی دارم که بی ادبای کاری اندکی اطلاعات ^{نظم}

Data: Data class رابطه ای بین این دو است خواصی را از آن جدا می کند

13: اعضای زیر برنامه ضعیف ترین زیر برنامه است

14: زیر برنامه این خطا را برای ترنشنال می دهد

3: در تابع برای ضعیف صوری را ندارم

4: مثل این random

20: در وقت ساخت DS به آن دسترسی

parameter

صفت typedef ← در این عملیات تعیین می شوند

abstract: عملیات عملیاتی

Set

درون مجموعه به دو روش دسته بندی می شود

File در حافظه می تواند دارای باشد ←

Set دسته بندی می شود از component های مختلفی (در گروه یک نامیده می شود)

این دسته بندی بر مبنای نوع پیاده سازی دارد یعنی بسته به روشی عناصر را می توانیم ذخیره کنیم یا نه

1. Bit string rep

در این دسته بندی عناصر را می توانیم به صورت زیر نمایش دهیم
 $A = \{a, b, d, f\}$
 $S = \{a, b, c, d, e, f, g, h\}$
 $A = (1100100)$

operations: 1. تست عضویت (عضویت در مجموعه)

2. اجتماع (union) و اشتراک (intersection)

3. حذف عناصر (deletion) و افزودن عناصر (insertion)

2. Hash coded Rep

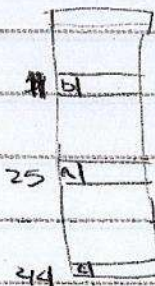
در این دسته بندی یک Hash function از یک مجموعه map می شود.

$A = \{a, b, c\}$

Hash(a) = 25

Hash(b) = 11

Hash(c) = 44



operation ها: این دسته بندی را می توانیم برای تست عضویت و افزودن و حذف عناصر استفاده کنیم

عملیات حذف و افزودن به سادگی

اجتماع و اشتراک به سادگی به دست می آید زیرا هر جای که اسم از برای ذخیره شود

Subject:

Date:

Call By Value : بر پایه اصلی اطلاعاتی که به فرآیند می‌رود از ~~فرآیند~~ فرآیند اصلی اطلاعات منتقل می‌شود.

نمی‌شود

Call By Result : بر پایه نتیجه عملیات فرآیند اصلی به فرآیند می‌رود.

random نتایج فرآیند می‌باشد

Call By value

procedure Q(a, b)

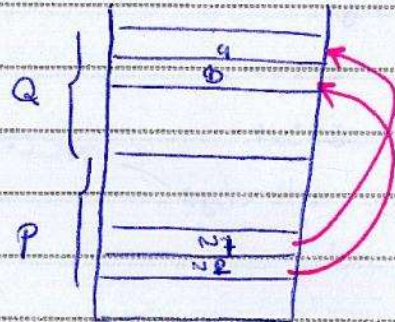
begin

end

begin

Q(N1, N2)

end



Call By Reference : آدرس به جای مقدار واقعی در فرآیند می‌رود

Address (a) = Address (N1)

Address (b) = Address (N2)

Call By Value Result : در این روش قبل از شروع مقادیر N1, N2 در a, b کپی می‌شود و پس از پایان

کار مقادیر a, b در N1, N2 کپی می‌شود

با کدهای فراخوانی شده دارای Address space متناهی است

حالت RPC ← سطحی از زیرسیستم‌های

address space ← فضای مجازی که در فضای واقعی به آن دسترسی می‌شود

Call By Name

MACRO ← برای اجرای کدهای به صورت فراخوانی Macro به صورت مستقیم اجرای می‌شود

در هر لحظه کپی می‌شود و می‌تواند به پارامترها دسترسی داشته باشد

Subject: _____

Date: _____

پاور پوائنٹ پر پیش کیا گیا ہے۔ اس میں اس کے بارے میں مزید تفصیلات دی گئی ہیں۔

اس کے بارے میں مزید تفصیلات کے لیے اس پر کلک کریں۔

آپ کا شکریہ ادا کرتے ہیں۔

میں نے اس پر 54: _____

Procedure R (I, J: integer)

begin

I = I + 1

J = J + 1

write (I, J)

end

: call by reference

I, M → 2

C[0]

→ C[2]

3, C[2] + 1

print (M, C[M]) → (3, C[3] -)

: call by name

main ()

m = 2

R(m, C[m])

print (m, C[m])

end

تعداد 3 پر مشتمل ہے

3, C[3] + 1

3