

Laporan Tugas Besar
IF2224 Teori Bahasa Formal dan Otomata
Milestone 3 - Semantic Analysis



Disusun oleh :

Refki Alfarizi	13523002
Muhammad Aditya Rahmadeni	13523028
Aryo Bama Wiratama	13523088
Fityatul Haq Rosyidi	13523116

Program Studi Teknik Informatika
Sekolah Teknik Elektro dan Informatika
Institut Teknologi Bandung
2025

Daftar Isi

Daftar Isi.....	2
Bab I Deskripsi Tugas.....	3
Bab II Landasan Teori.....	12
1. Pascal-S.....	12
2. Compiler.....	12
3. Semantic Analysis.....	12
4. AST (Abstract Syntax Tree).....	13
5. Symbol Table.....	13
Bab III Perancangan dan Implementasi.....	15
1. Kelas Utama pada Semantic Analysis.....	15
2. Struktur Repositori Program.....	15
3. Struktur AST.....	16
4. Symbol Tables.....	18
5. Visitor.....	20
6. Semantic Rule.....	21
Bab IV Pengujian.....	26
1. program.pas.....	26
2. type_mismatch.pas.....	29
3. array_access.pas.....	30
4. procedure_call.pas.....	35
5. undeclared_identifier.pas.....	39
6. nested_procedure.pas.....	39
7. all.pas.....	44
8. not_supported.pas.....	57
Bab V Kesimpulan dan Saran.....	60
1. Kesimpulan.....	60
2. Saran.....	60
Lampiran.....	61
1. Pranala Repositori Github.....	61
2. Pembagian Tugas.....	61
Referensi.....	62

Bab I Deskripsi Tugas

Pada milestone ini, kami diminta untuk membuat tahapan ketiga dari *compiler*, yaitu *semantic analysis*. Tahapan ini berfungsi melakukan analisis makna (*semantic analysis*) dengan menggunakan *Attributed Grammar*.

Parse tree yang sudah dihasilkan akan ditelusuri secara *top-down* menggunakan fungsi *visit* (*semantic visitor*) pada setiap *node*-nya yang dibuat berdasarkan *grammar* yang sebelumnya didefinisikan. Selama proses ini, *symbol table* digunakan untuk menyimpan dan mengambil informasi deklarasi simbol/*identifier*.

Masukan	Parse Tree
Keluaran	Decorated AST, Symbol Table
Algoritma	L-Attributed Grammar

Pada tahap ini akan dilakukan hal sebagai berikut:

1. Membentuk Abstract Syntax Tree, termasuk:
 - a) Memanfaatkan *Syntax-Directed Translation Scheme*.
 - b) Identifikasi *production rule* dan *semantic action* yang terkait.
 - c) Menjalankan *semantic action* pada *node parser tree*, akan terbentuk *node* baru untuk AST.
2. Type & Scope Checking, meliputi:
 - a) Mengunjungi setiap node AST secara *Depth First*.
 - b) *Push scope* baru pada *stack symbol table* apabila memasuki *block* kode baru.
 - c) Memasukan variabel/fungsi pada *symbol table* untuk setiap deklarasi.
 - d) Setiap bertemu dengan *identifier*, *lookup* pada *symbol table*.
 - d) Kalkulasi *type* data dari *node* yang dikunjungi
 - e) Validasi apakah setiap *type* sesuai semantik, lalu “dekorasi” AST.
 - f) Hasil dari tahap ini adalah program yang sudah tervalidasi secara semantik serta *Decorated AST*, dimana setiap node minimal memiliki informasi:
 - i) Tipe ekspresi (lihat pada [“Semantic Analysis \(ULiège\)”](#) bagaimana tipe ekspresi diperoleh)
 - ii) Referensi ke symbol table
 - iii) Informasi scope

Sebelum memulai proses, inisiasi symbol table terlebih dahulu. Pada Pascal-S terdapat 3 jenis *symbol table*:

1. tab: digunakan untuk menyimpan informasi mengenai identifier termasuk konstanta, variabel, prosedur, atau fungsi.

2. btab: digunakan untuk menyimpan informasi blok prosedur dan definisi tipe record.
3. atab: digunakan untuk menyimpan informasi *array* seperti tipe *index*, batasan *index*, tipe elemen, dan ukuran array.

Berikut merupakan daftar atribut dari symbol table

tab	
atribut	deskripsi
identifiers	Nama identifier (misalnya nama variabel, konstanta, tipe, prosedur, fungsi). Indeks dimulai dari 29 karena ada reserved words.
link	Pointer/indeks ke identifier sebelumnya dalam scope yang sama. Digunakan untuk manajemen scope (linked list per blok).
obj	Kelas objek yang dienumerasi: konstanta, variabel, tipe, prosedur, fungsi, dll.
type	Tipe dasar dari identifier, misalnya: integer, boolean, char, real, array, record, dll. Biasanya berupa kode numerik.
ref	Pointer/indeks ke tabel lain jika tipe adalah komposit (array/record). Mengarah ke atab (array table) atau btab (record/procedure block).
nrm	Menandai apakah identifier adalah variabel normal (=1) atau parameter by-reference (var parameter) (=0).
lev	Tingkat <i>lexical level</i> tempat identifier dideklarasikan (0 = global, 1 = dalam prosedur, 2 = dalam prosedur di dalam prosedur, dst).
adr	Makna tergantung jenis objek: offset variabel di stack frame, nilai konstanta, offset field record, alamat prosedur, atau ukuran/penanda lain.

atab	
atribut	deskripsi
arrays	Indeks entri array
xtyp	Tipe indeks array (misalnya integer). Berupa kode tipe dari tabel tab.
etyp	Tipe elemen array (misalnya integer). Berupa kode tipe dari tabel tab.
eref	Pointer/indeks ke detail tipe elemen jika elemen adalah tipe komposit (misalnya array dalam array, atau record). Mengarah ke atab atau btab.
low	Batas bawah indeks array (misalnya 1 pada array[1..10] atau 0 pada array[0..15]).
high	Batas atas indeks array.

elsz	Ukuran satu elemen array (dalam byte/unit memori).
size	Total ukuran array

btab	
atribut	deskripsi
blocks	Indeks entri block (setiap block mewakili prosedur, fungsi, atau record type definition).
last	Pointer/indeks ke identifier terakhir yang dideklarasikan di dalam block tersebut (menghubungkan field record, parameter, atau variabel lokal).
lpar	Pointer/indeks ke parameter terakhir dari prosedur/fungsi pada block tersebut. Jika block adalah record, nilainya 0.
psze	Total ukuran parameter block (dalam byte/unit memori).
vsze	Total ukuran variabel lokal block (dalam byte/unit memori)

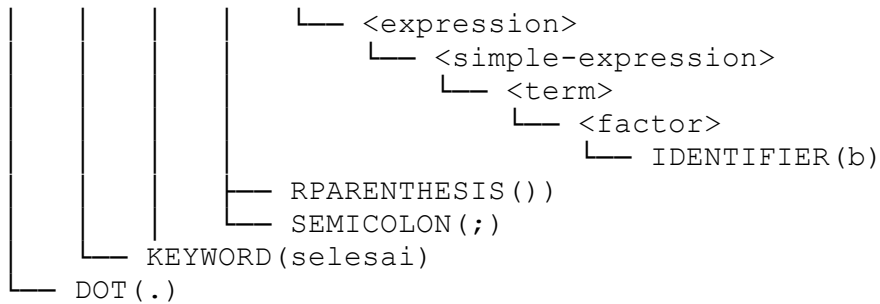
Dengan memiliki informasi pada symbol table, dapat dipastikan konsistensi tipe data serta memastikan variabel tidak bisa dioperasikan jika belum diinisialisasi dengan nilai.

Input Command (contoh yang digunakan menggunakan Python) Format: python [Compiler] [Kode Pascal]
<code>python compiler.py program.pas</code>
Isi program.pas
<pre> program Hello; variabel a, b: integer; mulai a := 5; b := a + 10; writeln('Result = ', b); selesai.</pre>
Masukan (Input) untuk fase semantic analysis
Parse tree yang dihasilkan oleh parser
Isi Parse tree yang sebelumnya dihasilkan oleh parser

```

<program>
├── <program-header>
│   ├── KEYWORD(program)
│   ├── IDENTIFIER(Hello)
│   └── SEMICOLON(;)
├── <declaration-part>
│   └── <var-declaration>
│       ├── KEYWORD(variabel)
│       ├── <identifier-list>
│       │   ├── IDENTIFIER(a)
│       │   ├── COMMA(,)
│       │   └── IDENTIFIER(b)
│       ├── COLON(:)
│       ├── <type>
│       │   └── KEYWORD(integer)
│       └── SEMICOLON(;)
└── <compound-statement>
    ├── KEYWORD(mulai)
    ├── <statement-list>
    │   ├── <assignment-statement>
    │   │   ├── IDENTIFIER(a)
    │   │   ├── ASSIGN_OPERATOR(:=)
    │   │   └── <expression>
    │   │       └── <simple-expression>
    │   │           └── <term>
    │   │               └── <factor>
    │   │                   └── NUMBER(5)
    │   ├── SEMICOLON(;)
    │   ├── <assignment-statement>
    │   │   ├── IDENTIFIER(b)
    │   │   ├── ASSIGN_OPERATOR(:=)
    │   │   └── <expression>
    │   │       └── <simple-expression>
    │   │           ├── <term>
    │   │           │   └── <factor>
    │   │           │       └── IDENTIFIER(a)
    │   │           ├── ARITHMETIC_OPERATOR(+)
    │   │           └── <term>
    │   │               └── <factor>
    │   │                   └── NUMBER(10)
    │   ├── SEMICOLON(;)
    │   └── <procedure-call>
    │       ├── KEYWORD(writeln)
    │       ├── LPARENTHESIS(())
    │       ├── <parameter-list>
    │       │   ├── <expression>
    │       │   │   └── <simple-expression>
    │       │   │       └── <term>
    │       │   │           └── <factor>
    │       │   │               └── STRING_LITERAL('Result = ')
    │       └── COMMA(,)
    └── SEMICOLON(;)

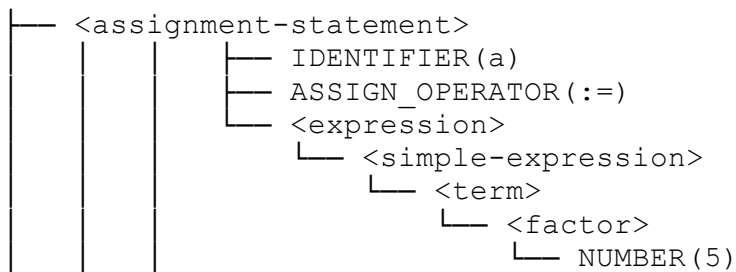
```



Semantic Rule yang digunakan

Production Rule	Semantic Rule
$\langle \text{assignment-statement} \rangle \rightarrow \text{ID} := \langle \text{expr} \rangle$	<code>assignment_statement.node = new AssignNode(new VarNode(ID.lexeme), expr.node)</code>
$\langle \text{expression} \rangle \rightarrow \langle \text{simple-expr} \rangle + \langle \text{term} \rangle$	<code>expression.node = new BinOpNode('+', simple_expr.node, term.node)</code>
$\langle \text{expression} \rangle \rightarrow \langle \text{simple-expr} \rangle$	<code>expression.node = simple_expr.node</code>
$\langle \text{factor} \rangle \rightarrow \text{NUMBER}$	<code>factor.node = new NumberNode(NUMBER.value)</code>
$\langle \text{factor} \rangle \rightarrow \text{ID}$	<code>factor.node = new VarNode(ID.lexeme)</code>
$\langle \text{term} \rangle \rightarrow \langle \text{factor} \rangle$	<code>term.node = factor.node</code>
$\langle \text{factor} \rangle \rightarrow \text{STRING_LITERAL}$	<code>factor.node = new StringNode(STRING_LITERAL.value)</code>
$\langle \text{procedure-call} \rangle \rightarrow \text{ID} (\langle \text{params} \rangle)$	<code>procedure_call.node = new ProcCallNode(ID.lexeme, params.nodes)</code>

Proses Pembangunan AST



Misalkan Syntax Analyzer sedang memeriksa sub-tree diatas dan masuk sampai kedalam node "NUMBER(5)"

Production Rule yang digunakan adalah $\langle \text{factor} \rangle \rightarrow \text{ID}$ dengan semantic rule `factor.node = new VarNode(ID.lexeme)`

Maka, aksi yang dilakukan adalah

`factor.node = new NumberNode(5)`

dan terbentuk node baru pada AST yaitu

`NumberNode(5)`

Kemudian naik pada node "<term>"

Production rule yang digunakan $\langle \text{term} \rangle \rightarrow \langle \text{factor} \rangle$

Maka digunakan `term.node = factor.node` yang berakibat

`term.node = NumberNode(5)`

Atribut dinaikkan dalam tree (synthetized) sampai diperoleh bahwa `expression.node = NumberNode(5)`

Sekarang Syntax Analyzer naik sampai node $\langle \text{assignment-statement} \rangle$ dimana production rulanya

$\langle \text{assignment-statement} \rangle \rightarrow \text{ID} := \langle \text{expr} \rangle$

Semantic rulanya adalah

`assignment_statement.node = new AssignNode(new VarNode(ID.lexeme), expr.node)`

Karena node ini punya leaf IDENTIFIER(a) dan attribut synthesized dari $\langle \text{expression} \rangle$ maka terjadi

`assignment_statement.node = new AssignNode(new VarNode('a'), NumberNode(5))`

Dan terbentuk node AST baru yaitu

`AssignNode(target: VarNode('a'), value: NumberNode(5))`

AST yang dihasilkan

```
ProgramNode(name: 'Hello')
|
+-- Declarations
|   |
|   +-- VarDecl(name: 'a', type: 'integer')
|   \-- VarDecl(name: 'b', type: 'integer')
|
\-- Block
```



```

|
+-- Assign(target: Var('a'), value: Num(5))
|
+-- Assign(target: Var('b'),
|          value: BinOp(op: '+',
|                        left: Var('a'),
|                        right: Num(10)))
|
\-- ProcedureCall(name: 'writeln',
                  args: [String('Result = '), Var('b')])

```

Proses Type & Scope Checking

Traversal dimulai dari root dengan fungsi visit(ProgramNode).
Sebelum memulai, inisialisasi ketiga tabel simbol sesuai spesifikasi Pascal-S:

```

tab = []    # identifier table (mulai dari indeks 29 untuk reserved
words)
btab = [    # block table - indeks 0 adalah program (global block)
    { "last":0, "lpar":0, "psize":0, "vsze":0 }    # btab[0] = global
block
]
atab = []   # array table (kosong awal)

display = [0]    # display[level] = indeks btab dari block pada
level tersebut
level = 0        # lexical level (0 = global)

```

Contoh proses untuk program Hello yang sama:

1. visit(ProgramNode name='Hello')
 - Buat block baru untuk program (global block) → sudah ada di btab[0]
 - Masukkan nama program ke tab:

```

tab.append({
    "id": "Hello", "obj": "program", "type": 0, "ref": 0,
    "nrm": 1, "lev": 0, "adr": 0, "link": 0
})

```
 - btab[0]["last"] = indeks terakhir di tab yang termasuk block ini
2. visit(Declarations)
 - visit(VarDecl 'a', type='integer')
 - Cari tipe integer di tab (reserved, misal indeks 1 = integer)
 - Masukkan ke tab:

```

tab.append({
    "id": "a", "obj": "variable", "type": 1, "ref": 0,
    "nrm": 1, "lev": 0, "adr": 0, "link":
previous_var_in_block

```

```

    })
    • Update btab[0]["last"] = indeks baru ini
    • adr akan dihitung nanti saat code generation (ukuran tiap
variabel = 1 untuk integer)

    • visit(VarDecl 'b', type='integer')
    → sama seperti a, link menunjuk ke entri a (linked-list dalam
block)

3. visit(Block) - masuk ke compound statement (main block)
    • level += 1
    • Buat block baru di btab:
    btab.append({
        "last": 0, "lpar": 0, "psze": 0, "vsze": 0
    })
    • display.append(len(btab)-1)    # simpan indeks block level 1

4. visit(Assign target='a', value=5)
    • visit(Var 'a')
    • Lookup identifier 'a':
        mulai dari block saat ini (display[level]=1), ikuti link di
btab
        → tidak ada → turun ke level 0 → ketemu di tab[indeks_a]
    • Anotasi node: type = integer, tab_index = indeks_a, lev = 0
    • visit(Number 5) → type = integer
    • Cek kompatibilitas tipe → ok
    • Tandai variabel a sebagai initialized (bisa ditambah field
atau flag terpisah)

5. visit(Assign target='b', value=BinOp('+', Var('a'), 10))
    • Sama seperti di atas untuk 'b'
    • BinOp '+': kedua operand integer → result type integer
    • Assignment: target type = value type → ok

6. visit(ProcedureCall 'writeln')
    • Lookup 'writeln' → predefined procedure (sudah ada di tab
indeks kecil)
    • Cek jumlah dan tipe parameter (string + integer) → sesuai

```

Keluaran (output)

```

tab (hanya sebagian yang relevan):
idx  id      obj      type  ref  nrm  lev  adr  link
-----
...  (reserved words 0-28)
29   Hello    program  0     0    1    0    0    0
30   a         variable 1     0    1    0    0    31
31   b         variable 1     0    1    0    0    0
32   writeln  procedure ... (predefined)

btab:

```

idx	last	lpar	psze	vsze	
0	31	0	0	2	← global block (program), vsze=2 (a dan b)
1	0	0	0	0	← main block (kosong variabel lokal)

atab: (kosong karena tidak ada array)

Decorated AST (contoh anotasi minimal):

ProgramNode(name: 'Hello')

```

├─ Declarations
│   ├── VarDecl('a')      → tab_index:30, type:integer, lev:0
│   └── VarDecl('b')      → tab_index:31, type:integer, lev:0
├─ Block                  → block_index:1, lev:1
│   ├── Assign('a' := 5)  → type:void
│   │   ├── target 'a'    → tab_index:30, type:integer
│   │   └── value 5       → type:integer
│   ├── Assign('b' := a+10) → type:void
│   │   ├── target 'b'    → tab_index:31, type:integer
│   │   ├── BinOp '+'     → type:integer
│   │   │   ├── 'a'       → tab_index:30, type:integer
│   │   │   └── 10        → type:integer
│   └── writeln(...)      → predefined, tab_index:32

```

Bab II Landasan Teori

1. Pascal-S

Pascal-S, merupakan varian subset dari bahasa pemrograman Pascal yang disederhanakan untuk tujuan pendidikan pembuatan sistem kompilasi. Dibuat oleh Niklaus Wirth pada 1970, Pascal menekankan sintaksis yang jelas, tipe data statis, dan pencegahan kesalahan saat kompilasi, terinspirasi dari ALGOL. Pascal-S menyederhanakan fitur-fitur yang dimiliki Pascal dengan mempertahankan elemen utama seperti struktur blok, deklarasi variabel eksplisit, serta dukungan untuk prosedur dan fungsi guna mendukung modularitas. Bahasa ini menggunakan tipe data statis untuk keamanan tipe dan mendukung kontrol alur terstruktur serta operator dasar.

Karena sifatnya yang *statically typed*, pemeriksaan semantik pada waktu kompilasi menjadi hal yang wajib dilakukan. Program yang benar secara sintaks bisa saja tidak bermakna secara semantik, misalkan penggunaan identifier tak terdefinisi, ketidakcocokan tipe pada ekspresi atau pemanggilan prosedur dengan parameter yang tidak sesuai.

2. Compiler

Compiler adalah perangkat lunak yang menerjemahkan kode sumber dari bahasa pemrograman tingkat tinggi ke bahasa dengan tingkatan yang lebih rendah sehingga dapat dieksekusi. Proses kompilasi biasanya terdiri dari fase-fase berikut: analisis *front-end* (leksikal, sintaksis, semantik) dan *back-end* (optimasi, generasi kode). *Front-end* fokus pada pemahaman struktur kode sumber, sementara *back-end* menangani transformasi ke representasi target.

Menurut prinsip desain *compiler*, seperti yang diuraikan dalam buku berjudul *Compilers: Principles, Techniques, and Tools* karya Aho, Sethi, dan Ullman, *compiler* harus menjamin kebenaran semantik, efisiensi eksekusi, dan penanganan kesalahan.

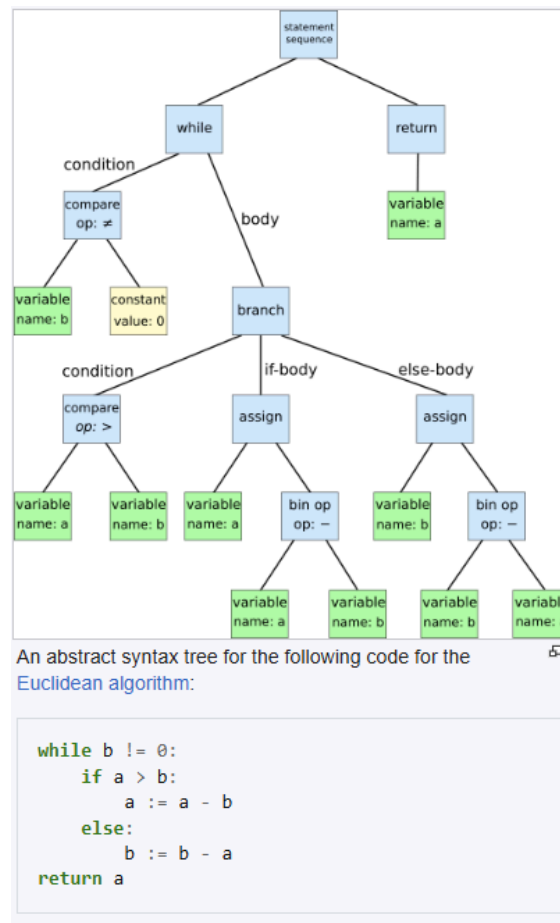
3. Semantic Analysis

Semantic Analysis biasanya merupakan tahap ketiga pada *front-end compiler* setelah *syntax analyzer (parser)*. *Syntax Analysis* menerima *parser tree* yang telah dibangun oleh *parser*.

Semantic analyzer bertanggung jawab dalam memastikan konsistensi aturan bahasa di luar struktur sintaks seperti pemeriksaan deklarasi sebelum pemakaian, pemeriksaan tipe pada operasi dan *assignment*, validasi pemanggilan prosedur/fungsi (jumlah dan tipe parameter), serta manajemen *scope (lexical scoping)*. *Semantic analyzer* akan melakukan anotasi terhadap *parse tree* yang telah dihasilkan. Anotasi berupa (dan tak terbatas kepada) penambahan informasi seperti tipe data dan referensi simbol (*identifier*) ke *symbol table*.

4. AST (Abstract Syntax Tree)

Abstract Syntax Tree (AST) adalah representasi pohon abstrak dari struktur program yang menekankan konstruksi semantik dan mengabaikan detail sintaksis yang tidak relevan, seperti tanda baca atau urutan aturan produksi spesifik. AST berbeda dari *parse tree* yang cenderung memuat semua simbol non-terminal dan terminal sesuai derivasi dari *grammar*; AST menyederhanakan dan mengkonsolidasikan *node* untuk merepresentasikan elemen penting seperti deklarasi, ekspresi, dan pernyataan.



Gambar Contoh Abstract Syntax Tree

(Sumber: https://en.wikipedia.org/wiki/Abstract_syntax_tree)

Konsep *decorated* AST merujuk pada AST yang diperkaya dengan atribut semantik, misalnya tipe ekspresi, referensi ke entri tabel simbol, atau informasi scoping, yang membuat AST siap dipakai untuk validasi lanjut dan proses *back-end* seperti alokasi memori dan generasi kode.

5. Symbol Table

Symbol table adalah struktur data yang menyimpan informasi tentang *identifier* dalam suatu program seperti nama variabel, konstanta, tipe, prosedur/fungsi, beserta metadata yang relevan

seperti tipe, lokasi deklarasi (*scope/level*), dan informasi tambahan seperti ukuran, alamat/offset, atau pointer ke struktur tipe komposit.

Fungsi utama *symbol table* adalah untuk melakukan *lookup* saat *semantic analyzer* dan *generator kode* perlu mengakses properti *identifier*, serta membantu *manajemen scope* (misalkan *nested block*) melalui mekanisme seperti *stack scope*, *chaining per-block*, atau *display*. Desain *symbol table* dapat bervariasi (*array*, *hash table*, *linked lists per block*, atau kombinasi), dan untuk tipe komposit sering digunakan tabel pendamping yang menyimpan detail struktur seperti tabel tipe atau tabel *array*, sehingga *entry identifier* hanya perlu menyimpan referensi ke metadata tersebut.

Bab III Perancangan dan Implementasi

Untuk kode dari implementasi program bisa dilihat pada bagian [lampiran](#).

Secara teknis, perancangan *compiler* ini menggunakan bahasa Python, karena memungkinkan kami untuk melakukan pengembangan (terutama *debugging*) lebih cepat serta relatif lebih sederhana dibanding bahasa lain.

Alur kerja program dimulai dengan membaca input program lalu akan melalui proses *lexical analysis* yang mengonversi aliran karakter menjadi token-token yang telah diklasifikasikan. Token-token ini kemudian diproses oleh *parser* menggunakan metode *recursive descent*, yang menghasilkan sebuah *parse tree*. Setelah AST terbentuk, tahap berikutnya adalah *semantic analysis*, yang dilakukan menggunakan pola Visitor untuk menelusuri pohon secara sistematis sekaligus membangun AST yang terannotasi. Visitor ini memeriksa aturan-aturan semantik seperti kompatibilitas tipe, validitas pemanggilan prosedur, pengecekan deklarasi variabel, dan pengisian informasi tabel simbol. Apabila ditemukan pelanggaran aturan semantik, program akan menghasilkan pesan kesalahan yang menjelaskan jenis dan lokasi kesalahan tersebut. Jika seluruh pemeriksaan berhasil dilalui, AST yang valid akan dihasilkan sebagai representasi struktural program yang siap digunakan untuk tahap berikutnya, seperti interpretasi atau kompilasi lanjutan.

1. Kelas Utama pada Semantic Analysis

Sistem *semantic analyzer* dirancang dengan arsitektur modular yang terdiri dari beberapa komponen utama yang saling berinteraksi. Berikut adalah penjelasan setiap komponen dalam arsitektur:

1. ASTNode

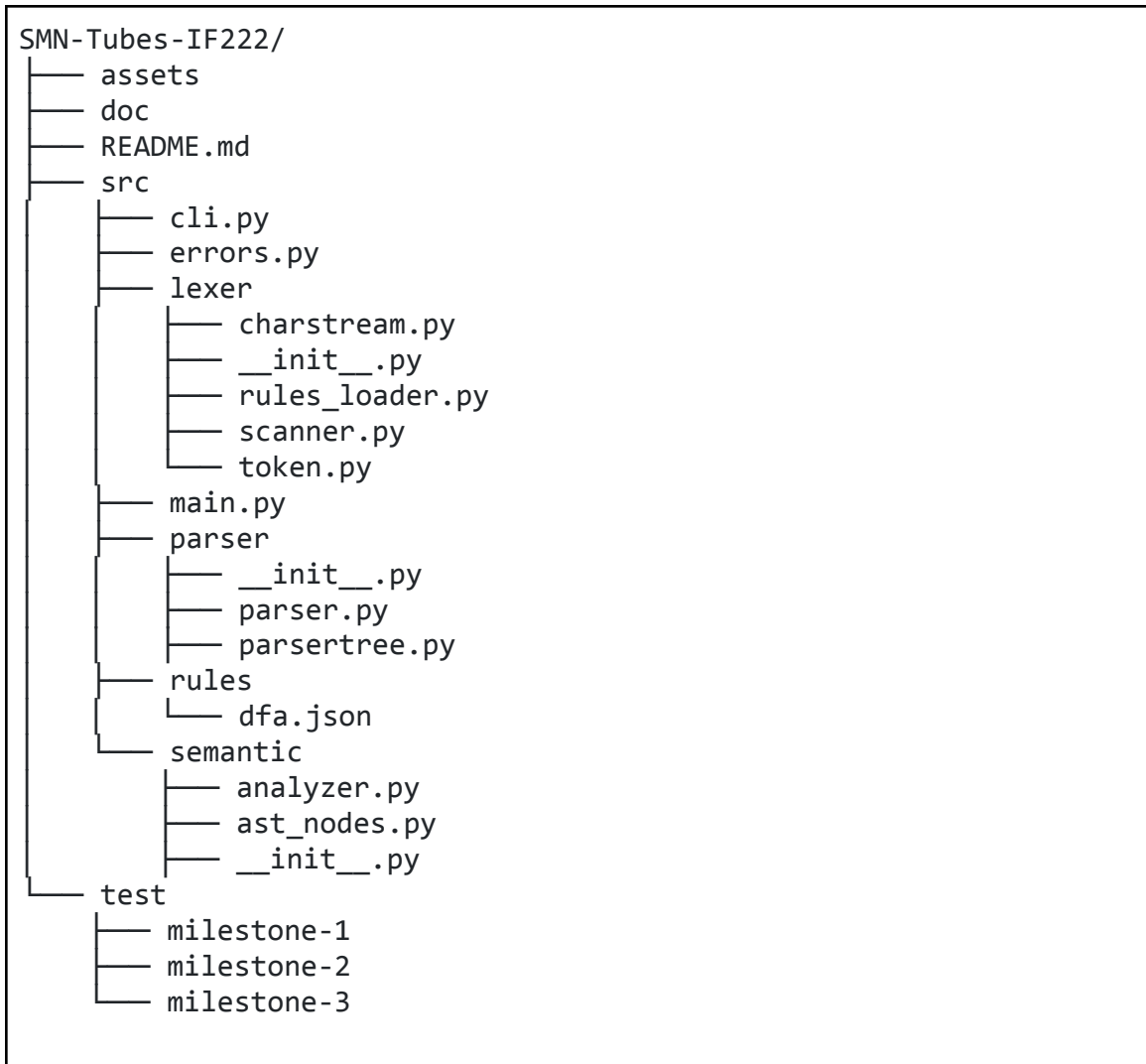
Berisi implementasi struktur data *abstract syntax tree*. Dari kelas ini akan diturunkan menjadi berbagai tipe *node* yang isinya menyesuaikan dengan karakteristik *node* tersebut. Untuk setiap *node*, pasti akan memiliki informasi tipe, index pada *symbol table*, level *scope*, beserta lokasi pada program (*line/col*).

2. SemanticAnalyzer

Berisi implementasi utama *semantic analyzer* yang menyimpan *symbol table*, menelusuri *parse tree*, dan membangun AST. Pembangunan AST dilakukan bersamaan dengan analisis semantik karena pada spesifikasi tertulis “Menjalankan semantic action pada node parser tree, akan terbentuk node baru untuk AST.” Kelas ini juga berisi metode-metode *helper* untuk kebutuhan penulisan output.

2. Struktur Repositori Program

Berikut adalah struktur repositori proyek yang digunakan.



3. Struktur AST

Berikut merupakan daftar tipe *node* yang digunakan untuk membangun AST lengkap dengan atribut, dekorasi, dan perannya.

No	Kelas AST	Atribut utama	Dekorasi	Peran
1	ProgramNode	name: str declarations: list block: BlockNode	tab_index type line/col	Root AST, mengelola <i>block</i> global
2	BlockNode	statements: list[ASTNode]	block_index scope_level	Representasi <i>compound statement</i>

				dan menandai <i>scope</i> baru
3	VarDeclNode	name: str var_type_name: str	tab_index type scope_level	Deklarasi variabel/parameter
4	ConstDeclNode	name: str value const_type	tab_index type	Deklarasi konstanta (value disimpan di <i>symbol table</i> pada kolom adr)
5	TypeDeclNode	name: str type_def	tab_index type ref	Definisi alias tipe
6	ProcedureDeclNode	name: str params: list[VarDeclNode] block: BlockNode	tab_index block_index type	Deklarasi prosedur dan menginisiasi block level baru
7	FunctionDeclNode	name: str params return_type: str block	tab_index type block_index	Deklarasi fungsi dengan tipe <i>return</i>
8	AssignNode	target: VarNode ArrayAccessNode value	type	Assignment dan <i>semantic check</i> kompatibilitas tipe
9	BinOpNode	op: str left right	type	operasi aritmatik/logika
10	UnaryOpNode	op operand	type	unary minus, logical not, dsb.
11	VarNode	name: str	tab_index type scope_level	referensi variable/parameter/konstanta
12	NumberNode	value	type	literal numeric
13	StringNode	value	type	literal
14	CharNode	value	type	literal

15	BooleanNode	value	type	literal
16	ProcCallNode	name: str args: list	tab_index type	pemeriksaan argumen dan <i>lookup reserved</i> atau <i>user procedure</i>
17	IfNode	condition then_stmt else_stmt	type	kontrol alur
18	WhileNode	condition body	type	loop
19	ForNode	iterator: VarNode start_expr end_expr direction body	type iterator.tab_index	loop dengan iterator
20	ArrayClassNode	name: str index_expr	tab_index type	akses elemen <i>array</i>

4. Symbol Tables

Terdapat 29 *reserved* slot (dengan tambahan 1 slot kosong) pada tab yang kami tentukan sebagai berikut. Selain dari *reserved* slot tersebut, simbol akan ditambahkan pada tabel di paling akhir (konsep *stack*).

Indeks/ <i>identifier</i>	Nama	Tipe Objek	Kode Tipe
1	integer	type	1
2	boolean	type	2
3	char	type	3
4	real	type	4
5	string	type	5
6	array	type	6
7	false	constant	2
8	true	constant	2

9	abs	function	0
10	sqr	function	0
11	odd	function	2
12	chr	function	3
13	ord	function	1
14	succ	function	0
15	pred	function	0
16	round	function	1
17	trunc	function	1
18	sin	function	4
19	cos	function	4
20	exp	function	4
21	ln	function	4
22	sqrt	function	4
23	arctan	function	4
24	eof	function	2
25	eoln	function	2
26	write	procedure	0
27	writeln	procedure	0
28	read	procedure	0
29	readln	procedure	0
30	<empty>	-	-

Untuk btab, implementasi berupa list blok, untuk setiap entry memiliki atribut last, lpar, psze, dan vsze. Indeks pertama sudah terisi untuk *global program*.

Untuk atab, implementasi berupa list untuk array dengan metadata xtyp, etyp, eref, low, high, elsz, dan size.

5. Visitor

Terdapat beberapa penyesuaian grammar/aturan produksi dengan yang diberikan pada spesifikasi untuk memenuhi kebutuhan saat pengembangan *parser*.

Berikut merupakan daftar grammar/aturan produksi beserta *node*, deskripsi, dan contoh yang dihasilkan.

Berikut merupakan daftar tipe *node* yang digunakan untuk membangun AST lengkap dengan atribut, dekorasi, dan perannya.

No	Visitor	Aksi	Output
1	analyze visit_program	Daftarkan program di tab; proses deklarasi; buka scope main; proses compound statement	ProgramNode (decorated). Error: invalid root
2	visit_var_declaration	Resolve tipe (literal/alias/array lalu dapatkan kode tipe atau buat atab); add_to_tab untuk tiap identifier	list VarDeclNode (tab_index terisi). Error: duplicate id / unknown type
3	visit_const_declaration	Infer tipe literal; tambah konstanta ke tab (adr = value)	list ConstDeclNode. Error: invalid literal
4	visit_type_declaration	Jika array, buat entri atab dan simpan ref; jika bukan, register alias tipe di tab	list TypeDeclNode. Error: malformed type
5	visit_procedure_decl visit_function_decl	add_to_tab proc/func; buka scope baru; tambahkan params ke tab; proses body; tutup scope	ProcDeclNode / FuncDeclNode (block_index). Error: duplicate, unknown param type
6	visit_compound_statement visit_statement_list	Kumpulkan statement dengan memanggil visit_statement	BlockNode (block_index set saat dibuat)
7	visit_assignment	lookup target; proses index bucket bila array; visit_expression untuk nilai; cek bukan konstanta; cek kompatibilitas tipe (izinkan int→real jika diinginkan)	AssignNode. Error: undeclared id, assign to constant, type mismatch
8	visit_expression visit_simple_expression	Depth-first untuk sub-ekspresi; buat BinOpNode/UnaryOpNode; tentukan type hasil (numeric/real/boolean)	Expression node (typed). Error: operator operand mismatch

	visit_term visit_factor		
9	visit_proc_al l	lookup nama; proses arg list; cocokkan tipe/jumlah arg bila info tersedia	ProcCallNode (type jika function). Error: undeclared proc/func, param mismatch
10	visit_if visit_while visit_for	Evaluasi condition (harus boolean untuk if/while); proses body; pada for cek iterator dan bounds tipe	IfNode / WhileNode / ForNode. Error: condition not boolean, iterator undeclared
11	visit_identif ier_list	Ambil daftar nama + posisi untuk dipakai deklarasi	list (name, line, col)

6. Semantic Rule

Berikut merupakan daftar aturan semantik yang kami gunakan.

No	Production Rule	Semantic Rule
1	<code><program> → program ID ; <declaration-part> <compound-statement> .</code>	<code>program.node = new ProgramNode(ID.lexeme, declarations.node, block.node); add_to_tab(ID.lexeme, "program", 0)</code>
2	<code><declaration-part> → { <var_declaration> <const_declaration> <type_declaration> <subprogram_declaration> }</code>	<code>declarations.node = concat(child.nodes) (visit tiap deklarasi)</code>
3	<code><var_declaration> → variabel <identifier-list> : <type> ;</code>	<code>untuk tiap id ∈ identifier-list: idx = add_to_tab(id.lexeme, "variable", type.code, ...); var_decl.node = new VarDeclNode(id.lexeme, type.name); var_decl.node.tab_index = idx</code>
4	<code><const_declaration> → konstanta ID = <const_value> ;</code>	<code>infer tipe/val; idx = add_to_tab(ID.lexeme, "constant", const_type, val=const_val); const_decl.node = new ConstDeclNode(ID.lexeme,</code>

		const_val, const_type)
5	<type_declaration> → tipe ID = <type> ;	jika <type> adalah array: ref = new_atab(entry); idx = add_to_tab(ID.lexeme, "type", TYPE_CODE, ref=ref); type_decl.node = new TypeDeclNode(ID.lexeme, def)
6	<array_type> → larik [<range>] dari <type>	buat entry atab: atab_idx = atab.append({xtyp, etyp, low, high, elsz, size}); return type.code=array, ref=atab_idx
7	<subprogram_declaration> → <procedure_declaration> <function_declaration>	dispatch ke masing-masing; return ProcDeclNode / FuncDeclNode
8	<procedure_declaration> → procedure ID (<formal_parameter_list>) ; <declaration-part> <compound_statement> ;	add_to_tab(ID, "procedure", 0); buka scope baru; tambah params ke tab; body.node = visit compound; proc.node = new ProcedureDeclNode(ID.lexeme, params, body); tutup scope
9	<function_declaration> → function ID (<formal_parameter_list>?) : IDtype ; <declaration-part> <compound_statement> ;	ret_code = resolve(type); add_to_tab(ID, "function", ret_code); buka scope; tambah params; body.node = visit compound; func.node = new FunctionDeclNode(ID.lexeme, params, ret_type, body); tutup scope
10	<formal_parameter_list> → <parameter_group> { ; <parameter_group> }	params.node = concat(each parameter_group.nodes); setiap param -> add_to_tab(name, "variable", typ e) (set nrm jika by-ref)
11	<compound_statement> → mulai <statement-list> selesai	block.node = new BlockNode(statement_list.nodes); set block.node.block_index = current_btab_index
12	<statement-list> → <statement> { ; <statement> }	stmts.node = list of visit_statement(children)
13	<assignment-statement> →	target = new

	ID := <expression>	VarNode(ID.lexeme); idx,info = lookup(ID); expr = visit_expression(...); cek info.obj != 'constant'; cek target.type kompatibel dengan expr.type (atau lakukan konversi yang diizinkan); assign.node = new AssignNode(target, expr)
14	<assignment-statement> → ID [<expression>] := <expression>	lookup ID → harus array; index = visit_expression(...) (cek integer); elem_type = atab[tab[ID].ref].etyp; target = new ArrayAccessNode(ID.lexeme, index); target.type = elem_type; selanjutnya sama seperti assignment biasa
15	<expression> → <simple-expression> [<relop> <simple-expression>]	jika ada relop: left = simple.node; right = simple.node2; node = new BinOpNode(relop.lexeme, left, right); node.type = boolean jika tidak node = simple.node
16	<simple-expression> → [+ -] <term> { addop <term> }	jika unary sign: node = new UnaryOpNode(sign, term.node); untuk addops (+, -, or): node = new BinOpNode(op, left, right); tentukan numeric/boolean result type sesuai operand
17	<term> → <factor> { mulop <factor> }	untuk mulops (*, /, div, mod, and): node = new BinOpNode(op, left, right); tetapkan tipe hasil (int/real/boolean) sesuai operator dan operand
18	<factor> → NUMBER	factor.node = new NumberNode(NUMBER.value); set type = integer/real tergantung literal
19	<factor> → ID	idx,info = lookup(ID); jika info.obj == 'constant' -> buat literal node sesuai konstanta; jika tidak factor.node = new VarNode(ID.lexeme); factor.node.tab_index = idx;

		<code>factor.node.type = info.type</code>
20	<code><factor> → ID (<parameter-list>)</code>	<code>args = visit_param_list(...);</code> cek <code>lookup(ID)</code> bahwa ID adalah proc/func ; <code>proc_call.node = new ProcCallNode(ID.lexeme, args);</code> jika fungsi set <code>proc_call.node.type = info.type</code>
21	<code><factor> → '(' <expression> ')'</code>	<code>factor.node = expression.node</code>
22	<code><procedure/function-call> → ID (<params>)</code>	sama seperti factor dengan call: <code>proc_call.node = new ProcCallNode(ID.lexeme, params.nodes);</code> cek jumlah/tipe argumen bila tersedia
23	<code><if-statement> → jika '(' <expression> ')'</code> <code><statement> [else <statement>]</code>	<code>cond = visit_expression(...)</code> (harus boolean); <code>then_n = visit_statement(...);</code> <code>else_n = visit_statement(...)</code> (opsional); <code>if.node = new IfNode(cond, then_n, else_n)</code>
24	<code><while-statement> → selama '(' <expression> ')'</code> <code><statement></code>	<code>cond = visit_expression(...)</code> (harus boolean); <code>body = visit_statement(...);</code> <code>while.node = new WhileNode(cond, body)</code>
25	<code><for-statement> → untuk ID := <expression></code> <code>to/downto <expression> do <statement></code>	<code>iter_idx = lookup(ID)</code> (harus variable int); <code>start = visit_expression(...);</code> <code>end = visit_expression(...);</code> <code>for.node = new ForNode(VarNode(ID), start, end, direction, body);</code> cek tipe integer pada bounds
26	<code><parameter-list> → <expression> { , <expression> }</code>	<code>params.nodes = list of expression.nodes</code>

Bab IV Pengujian

1. program.pas

Kasus uji ini mencakup kasus yang dicantumkan pada dokumen *Spesifikasi Milestone 3* sebagai salah satu contoh hasil yang diharapkan.

Input						
<pre> program Hello; variabel a, b: integer; mulai a := 5; b := a + 10; writeln('Result = ', b); selesai.</pre>						
Output						
<pre> tabs: idx id obj type ref nrm lev adr link ----- 1 integer type 1 0 1 0 0 0 2 boolean type 2 0 1 0 0 0 3 char type 3 0 1 0 0 0 4 real type 4 0 1 0 0 0 5 string type 5 0 1 0 0 0 6 array type 6 0 1 0 0 0 7 false constant 2 0 1 0 0 0 8 true constant 2 0 1 0 1 0 9 abs function 0 0 1 0 0 0</pre>						

10	sqr	function	0	0	1	0
0	0					
11	odd	function	2	0	1	0
0	0					
12	chr	function	3	0	1	0
0	0					
13	ord	function	1	0	1	0
0	0					
14	succ	function	0	0	1	0
0	0					
15	pred	function	0	0	1	0
0	0					
16	round	function	1	0	1	0
0	0					
17	trunc	function	1	0	1	0
0	0					
18	sin	function	4	0	1	0
0	0					
19	cos	function	4	0	1	0
0	0					
20	exp	function	4	0	1	0
0	0					
21	ln	function	4	0	1	0
0	0					
22	sqrt	function	4	0	1	0
0	0					
23	arctan	function	4	0	1	0
0	0					
24	eof	function	2	0	1	0
0	0					
25	eoln	function	2	0	1	0
0	0					
26	write	procedure	0	0	1	0
0	0					
27	writeln	procedure	0	0	1	0
0	0					
28	read	procedure	0	0	1	0
0	0					
29	readln	procedure	0	0	1	0
0	0					
31	Hello	program	0	0	1	0
0	0					
32	a	variable	1	0	1	0
0	31					
33	b	variable	1	0	1	0
0	32					
btab:						
idx	last	lpar	psze	vsze		

0	33	0	0	2		

```
1      0      0      0      0
```

```
atab:  
(empty because no array)
```

Decorated AST:

```
└─ ProgramNode('Hello')  
  └─ VarDeclNode('a') → tab_index:32, lev:0  
  └─ VarDeclNode('b') → tab_index:33, lev:0  
  └─ Block → block_index:1  
    └─ AssignNode Num(5)  
      └─ VarNode('a') → tab_index:32, type:integer  
        └─ NumberNode 5 → type:integer  
    └─ AssignNode BinOp(op='+', left=Var('a', tab_idx=32,  
type=1), right=Num(10), type=1)  
      └─ VarNode('b') → tab_index:33, type:integer  
        └─ BinOpNode '+' → type:integer  
          └─ VarNode('a') → tab_index:32, type:integer  
            └─ NumberNode 10 → type:integer  
    └─ ProcCallNode('writeln') → type:void/none  
      └─ StringNode Result = → type:string  
      └─ VarNode('b') → tab_index:33, type:integer
```

Bukti Input (Screenshot)

```
1  program Hello;  
2  variabel  
3  a, b: integer;  
4  
5  mulai  
6  a := 5;  
7  b := a + 10;  
8  writeln('Result = ', b);  
9  selesai.  
10
```

The screenshot shows a code editor with a dark background. The code is written in a light blue/grey font. The code is a Pascal-like program named 'Hello'. It starts with a 'program' declaration, followed by a 'variabel' section where 'a' and 'b' are declared as 'integer'. Then there is a 'mulai' (start) section where 'a' is assigned the value 5, and 'b' is assigned the value 'a + 10'. This is followed by a 'writeln' statement that prints 'Result = ' followed by the value of 'b'. The program ends with 'selesai.' (finished). The code is numbered 1 through 9. Overlaid on the code is the decorated AST structure from the previous block, showing the hierarchical relationship between the code elements and their types and indices.

Bukti Output (Screenshot)

```

tabs:
idx  id      obj      type  ref  nrm  lev  adr  link
-----
1    integer  type    1    0    1    0    0    0
2    boolean  type    2    0    1    0    0    0
3    char     type    3    0    1    0    0    0
4    real     type    4    0    1    0    0    0
5    string   type    5    0    1    0    0    0
6    array    type    6    0    1    0    0    0
7    false    constant 2    0    1    0    0    0
8    true     constant 2    0    1    0    1    0
9    abs      function 0    0    1    0    0    0
10   sqr      function 0    0    1    0    0    0
11   odd      function 2    0    1    0    0    0
12   chr      function 3    0    1    0    0    0
13   ord      function 1    0    1    0    0    0
14   succ     function 0    0    1    0    0    0
15   pred     function 0    0    1    0    0    0
16   round    function 1    0    1    0    0    0
17   trunc    function 1    0    1    0    0    0
18   sin      function 4    0    1    0    0    0
19   cos      function 4    0    1    0    0    0
20   exp      function 4    0    1    0    0    0
21   ln       function 4    0    1    0    0    0
22   sqrt     function 4    0    1    0    0    0
23   arctan   function 4    0    1    0    0    0
24   eof      function 2    0    1    0    0    0
25   eoln     function 2    0    1    0    0    0
26   write    procedure 0    0    1    0    0    0
27   writeln  procedure 0    0    1    0    0    0
28   read     procedure 0    0    1    0    0    0
29   readln   procedure 0    0    1    0    0    0
31   Hello    program 0    0    1    0    0    0
32   a        variable 1    0    1    0    0    31
33   b        variable 1    0    1    0    0    32

btab:
idx  last  lpar  psze  vsze
-----
0    33    0     0     2
1     0     0     0     0

atab:
(empty because no array)

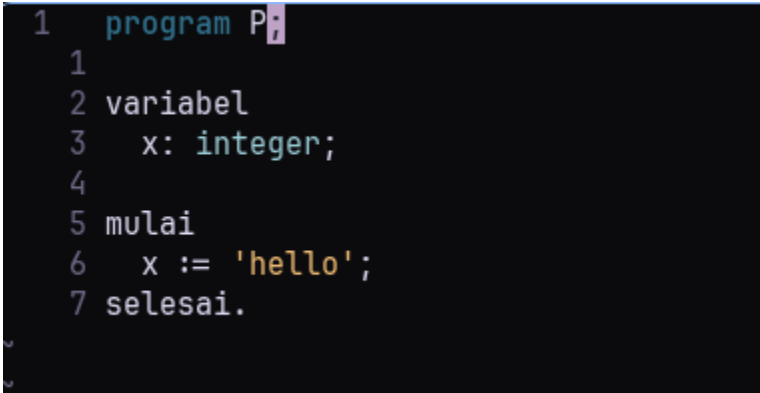
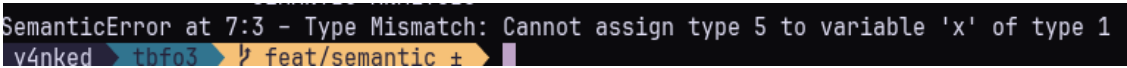
Decorated AST:
└─ ProgramNode('Hello')
   └─ VarDeclNode('a') → tab_index:32, lev:0
      └─ VarDeclNode('b') → tab_index:33, lev:0
         └─ Block → block_index:1
            └─ AssignNode Num(5)
               └─ VarNode('a') → tab_index:32, type:integer
                  └─ NumberNode 5 → type:integer
                     └─ AssignNode BinOp(op='+', left=Var('a', tab_idx=32, type=1), right=Num(10), type=1)
                        └─ VarNode('b') → tab_index:33, type:integer
                           └─ BinOpNode '+' → type:integer
                              └─ VarNode('a') → tab_index:32, type:integer
                                 └─ NumberNode 10 → type:integer
                                    └─ ProcCallNode('writeln') → type:void/none
                                       └─ StringNode Result = → type:string
                                          └─ VarNode('b') → tab_index:33, type:integer

```

2. type_mismatch.pas

Kasus uji ini mencakup kasus yang menguji *analyzer* untuk menolak *assignment* pada variabel dengan tipe berbeda, pada kasus ini yaitu *assignment* string ke integer.

Input
<pre> program P; variabel x: integer; mulai </pre>

<pre> x := 'hello'; selesai. </pre>
Output
SemanticError at 7:3 - Type Mismatch: Cannot assign type 5 to variable 'x' of type 1
Bukti Input (Screenshot)
 <pre> 1 program P; 2 variabel 3 x: integer; 4 5 mulai 6 x := 'hello'; 7 selesai. </pre>
Bukti Output (Screenshot)
 <pre> SemanticError at 7:3 - Type Mismatch: Cannot assign type 5 to variable 'x' of type 1 </pre>

3. array_access.pas

Kasus uji ini mencakup kasus yang menguji *symbol table* terutama atab dalam mengidentifikasi keberadaan *array* dengan tepat, juga *visitor* dalam mengidentifikasi akses *array*.

Input
<pre> program P; variabel arr: larik[1..3] dari integer; mulai arr[2] := 10; selesai. </pre>
Output

tabs:						
idx	id	obj	type	ref	nrm	lev
adr	link					

1	integer	type	1	0	1	0
0	0					
2	boolean	type	2	0	1	0
0	0					
3	char	type	3	0	1	0
0	0					
4	real	type	4	0	1	0
0	0					
5	string	type	5	0	1	0
0	0					
6	array	type	6	0	1	0
0	0					
7	false	constant	2	0	1	0
0	0					
8	true	constant	2	0	1	0
1	0					
9	abs	function	0	0	1	0
0	0					
10	sqr	function	0	0	1	0
0	0					
11	odd	function	2	0	1	0
0	0					
12	chr	function	3	0	1	0
0	0					
13	ord	function	1	0	1	0
0	0					
14	succ	function	0	0	1	0
0	0					
15	pred	function	0	0	1	0
0	0					
16	round	function	1	0	1	0
0	0					
17	trunc	function	1	0	1	0
0	0					
18	sin	function	4	0	1	0
0	0					
19	cos	function	4	0	1	0
0	0					
20	exp	function	4	0	1	0
0	0					
21	ln	function	4	0	1	0
0	0					
22	sqrt	function	4	0	1	0
0	0					
23	arctan	function	4	0	1	0
0	0					

24	eof	function	2	0	1	0
0	0					
25	eoln	function	2	0	1	0
0	0					
26	write	procedure	0	0	1	0
0	0					
27	writeln	procedure	0	0	1	0
0	0					
28	read	procedure	0	0	1	0
0	0					
29	readln	procedure	0	0	1	0
0	0					
31	P	program	0	0	1	0
0	0					
32	arr	variable	6	0	1	0
0	31					

btab:

idx	last	lpar	psze	vsze
0	32	0	0	1
1	0	0	0	0

atab:

idx	xtyp	etyp	low	high	elsz	size
0	1	1	1	3	1	3

Decorated AST:

```

└ ProgramNode('P')
  └ VarDeclNode('arr') → tab_index:32, lev:0
    └ Block → block_index:1
      └ AssignNode Num(10)
        └ ArrayAccessNode('arr') → tab_index:32,
type:integer
      └ NumberNode 2 → type:integer
      └ NumberNode 10 → type:integer

```

Bukti Input (Screenshot)

```
1  program P;  
  1  
  2 variabel  
  3   arr: larik[1..3] dari integer;  
  4  
  5 mulai  
  6   arr[2] := 10;  
  7 selesai.
```

Bukti Output (Screenshot)


```

tabs:
idx  id          obj          type  ref  nrm  lev  adr  link
-----
1    integer      type          1     0    1    0    0    0
2    boolean      type          2     0    1    0    0    0
3    char         type          3     0    1    0    0    0
4    real         type          4     0    1    0    0    0
5    string       type          5     0    1    0    0    0
6    array        type          6     0    1    0    0    0
7    false        constant       2     0    1    0    0    0
8    true         constant       2     0    1    0    1    0
9    abs          function       0     0    1    0    0    0
10   sqr          function       0     0    1    0    0    0
11   odd          function       2     0    1    0    0    0
12   chr          function       3     0    1    0    0    0
13   ord          function       1     0    1    0    0    0
14   succ         function       0     0    1    0    0    0
15   pred         function       0     0    1    0    0    0
16   round        function       1     0    1    0    0    0
17   trunc        function       1     0    1    0    0    0
18   sin          function       4     0    1    0    0    0
19   cos          function       4     0    1    0    0    0
20   exp          function       4     0    1    0    0    0
21   ln           function       4     0    1    0    0    0
22   sqrt         function       4     0    1    0    0    0
23   arctan       function       4     0    1    0    0    0
24   eof          function       2     0    1    0    0    0
25   eoln         function       2     0    1    0    0    0
26   write        procedure      0     0    1    0    0    0
27   writeln      procedure      0     0    1    0    0    0
28   read         procedure      0     0    1    0    0    0
29   readln       procedure      0     0    1    0    0    0
31   P            program        0     0    1    0    0    0
32   arr          variable       6     0    1    0    0    31

btab:
idx  last  lpar  psze  vsze
-----
0    32    0     0     1
1     0    0     0     0

atab:
idx  xtyp  etyp  low  high  elsz  size
-----
0     1    1     1    3     1     3

Decorated AST:
└─ ProgramNode('P')
   └─ VarDeclNode('arr') → tab_index:32, lev:0
      └─ Block → block_index:1
         └─ AssignNode Num(10)
            └─ ArrayAccessNode('arr') → tab_index:32, type:integer
               └─ NumberNode 2 → type:integer
                  └─ NumberNode 10 → type:integer

```

4. procedure_call.pas

Kasus uji ini mencakup kasus yang menguji *analyzer* dalam mencari *reserved procedure* (writeln) dan menangani daftar argumen sebagai parameter..

Input						
<pre> program P; variabel i: integer; mulai writeln('x = ', i); selesai. </pre>						
Output						
<pre> tabs: idx id obj type ref nrm lev adr link ----- 1 integer type 1 0 1 0 0 0 2 boolean type 2 0 1 0 0 0 3 char type 3 0 1 0 0 0 4 real type 4 0 1 0 0 0 5 string type 5 0 1 0 0 0 6 array type 6 0 1 0 0 0 7 false constant 2 0 1 0 0 0 8 true constant 2 0 1 0 1 0 9 abs function 0 0 1 0 0 0 10 sqr function 0 0 1 0 0 0 11 odd function 2 0 1 0 0 0 12 chr function 3 0 1 0 0 0 13 ord function 1 0 1 0 0 0 </pre>						

14	succ	function	0	0	1	0
0	0					
15	pred	function	0	0	1	0
0	0					
16	round	function	1	0	1	0
0	0					
17	trunc	function	1	0	1	0
0	0					
18	sin	function	4	0	1	0
0	0					
19	cos	function	4	0	1	0
0	0					
20	exp	function	4	0	1	0
0	0					
21	ln	function	4	0	1	0
0	0					
22	sqrt	function	4	0	1	0
0	0					
23	arctan	function	4	0	1	0
0	0					
24	eof	function	2	0	1	0
0	0					
25	eoln	function	2	0	1	0
0	0					
26	write	procedure	0	0	1	0
0	0					
27	writeln	procedure	0	0	1	0
0	0					
28	read	procedure	0	0	1	0
0	0					
29	readln	procedure	0	0	1	0
0	0					
31	P	program	0	0	1	0
0	0					
32	i	variable	1	0	1	0
0	31					

btab:				
idx	last	lpar	psze	vsze

0	32	0	0	1
1	0	0	0	0

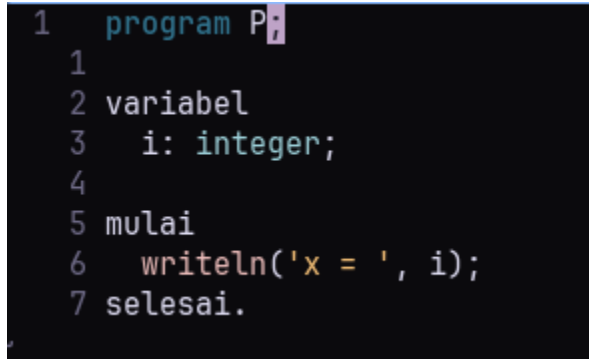
atab:
(empty because no array)

Decorated AST:

- └ ProgramNode('P')
 - └ VarDeclNode('i') → tab_index:32, lev:0
 - └ Block → block_index:1
 - └ ProcCallNode('writeln') → type:void/none

```
└─ StringNode x = → type:string  
└─ VarNode('i') → tab_index:32, type:integer
```

Bukti Input (Screenshot)



```
1  program P;  
2  variabel  
3    i: integer;  
4  
5  mulai  
6    writeln('x = ', i);  
7  selesai.
```

Bukti Output (Screenshot)

tabs:								
idx	id	obj	type	ref	nrm	lev	adr	link

1	integer	type	1	0	1	0	0	0
2	boolean	type	2	0	1	0	0	0
3	char	type	3	0	1	0	0	0
4	real	type	4	0	1	0	0	0
5	string	type	5	0	1	0	0	0
6	array	type	6	0	1	0	0	0
7	false	constant	2	0	1	0	0	0
8	true	constant	2	0	1	0	1	0
9	abs	function	0	0	1	0	0	0
10	sqr	function	0	0	1	0	0	0
11	odd	function	2	0	1	0	0	0
12	chr	function	3	0	1	0	0	0
13	ord	function	1	0	1	0	0	0
14	succ	function	0	0	1	0	0	0
15	pred	function	0	0	1	0	0	0
16	round	function	1	0	1	0	0	0
17	trunc	function	1	0	1	0	0	0
18	sin	function	4	0	1	0	0	0
19	cos	function	4	0	1	0	0	0
20	exp	function	4	0	1	0	0	0
21	ln	function	4	0	1	0	0	0
22	sqrt	function	4	0	1	0	0	0
23	arctan	function	4	0	1	0	0	0
24	eof	function	2	0	1	0	0	0
25	eoln	function	2	0	1	0	0	0
26	write	procedure	0	0	1	0	0	0
27	writeln	procedure	0	0	1	0	0	0
28	read	procedure	0	0	1	0	0	0
29	readln	procedure	0	0	1	0	0	0
31	P	program	0	0	1	0	0	0
32	i	variable	1	0	1	0	0	31

btab:				
idx	last	lpar	psze	vsze

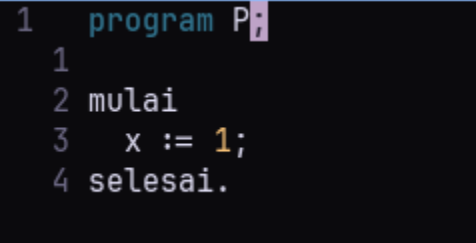
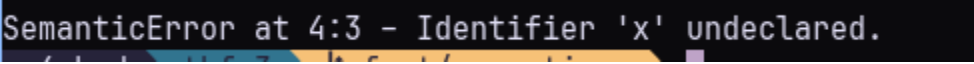
0	32	0	0	1
1	0	0	0	0

atab:
(empty because no array)

```
Decorated AST:
└─ ProgramNode('P')
  └─ VarDeclNode('i') → tab_index:32, lev:0
    └─ Block → block_index:1
      └─ ProcCallNode('writeln') → type:void/none
        └─ StringNode x = → type:string
          └─ VarNode('i') → tab_index:32, type:integer
```

5. undeclared_identifier.pas

Kasus uji ini mencakup kasus yang menguji *analyzer* dalam melakukan *lookup identifier* dan melempar *error* yang informatif..

Input
<pre>program P; mulai x := 1; selesai.</pre>
Output
SemanticError at 4:3 - Identifier 'x' undeclared.
Bukti Input (Screenshot)

Bukti Output (Screenshot)


6. nested_procedure.pas

Kasus uji ini mencakup kasus yang menguji *symbol table* terutama btab dalam identifikasi *scope* pada prosedur bersarang..

Input
<pre>program test_proc_nested; variabel g: integer; global_flag: boolean; prosedur A(p: integer);</pre>

```

variabel
  x: integer;

prosedur B(c: integer);
variabel
  y: integer;
mulai
  y := p + 1;
selesai;

mulai
  x := p + g;
  B(x);
selesai;

mulai
  g := 10;
  A(5);
selesai.

```

Output

tabs:						
idx	id	obj	type	ref	nrm	lev
adr	link					

1	integer	type	1	0	1	0
0	0					
2	boolean	type	2	0	1	0
0	0					
3	char	type	3	0	1	0
0	0					
4	real	type	4	0	1	0
0	0					
5	string	type	5	0	1	0
0	0					
6	array	type	6	0	1	0
0	0					
7	false	constant	2	0	1	0
0	0					
8	true	constant	2	0	1	0
1	0					
9	abs	function	0	0	1	0
0	0					
10	sqr	function	0	0	1	0
0	0					

11	odd	function	2	0	1	0
0	0					
12	chr	function	3	0	1	0
0	0					
13	ord	function	1	0	1	0
0	0					
14	succ	function	0	0	1	0
0	0					
15	pred	function	0	0	1	0
0	0					
16	round	function	1	0	1	0
0	0					
17	trunc	function	1	0	1	0
0	0					
18	sin	function	4	0	1	0
0	0					
19	cos	function	4	0	1	0
0	0					
20	exp	function	4	0	1	0
0	0					
21	ln	function	4	0	1	0
0	0					
22	sqrt	function	4	0	1	0
0	0					
23	arctan	function	4	0	1	0
0	0					
24	eof	function	2	0	1	0
0	0					
25	eoln	function	2	0	1	0
0	0					
26	write	procedure	0	0	1	0
0	0					
27	writeln	procedure	0	0	1	0
0	0					
28	read	procedure	0	0	1	0
0	0					
29	readln	procedure	0	0	1	0
0	0					
31	test_proc_nested	program	0	0	1	0
0	0					
32	g	variable	1	0	1	0
0	31					
33	global_flag	variable	2	0	1	0
0	32					
34	A	procedure	0	0	1	0
0	33					
35	p	variable	1	0	1	1
0	0					
36	x	variable	1	0	1	1
0	35					
37	B	procedure	0	0	1	1


```

0      36
38     c      variable      1      0      1      2
0      0
39     y      variable      1      0      1      2
0      38

btab:
idx    last    lpar    psze    vsze
-----
0      34      0      0      2
1      37      0      1      2
2      39      0      1      2
3      0       0      0      0

atab:
(empty because no array)

Decorated AST:
└─ ProgramNode('test_proc_nested')
    └─ VarDeclNode('g') → tab_index:32, lev:0
    └─ VarDeclNode('global_flag') → tab_index:33, lev:0
    └─ ProcedureDeclNode('A')
        └─ Block
            └─ AssignNode BinOp(op='+', left=Var('p', tab_idx=35,
type=1), right=Var('g', tab_idx=32, type=1), type=1)
                └─ VarNode('x') → tab_index:36, type:integer
                    └─ BinOpNode '+' → type:integer
                        └─ VarNode('p') → tab_index:35, type:integer
                        └─ VarNode('g') → tab_index:32, type:integer
                └─ ProcCallNode('B') → type:void/none
                    └─ VarNode('x') → tab_index:36, type:integer
            └─ Block → block_index:3
                └─ AssignNode Num(10)
                    └─ VarNode('g') → tab_index:32, type:integer
                    └─ NumberNode 10 → type:integer
                └─ ProcCallNode('A') → type:void/none
                    └─ NumberNode 5 → type:integer

```

Bukti Input (Screenshot)

```
1  program test_proc_nested;  
2  variabel  
3    g: integer;  
4    global_flag: boolean;  
5  
6  prosedur A(p: integer);  
7  variabel  
8    x: integer;  
9  
10   prosedur B(c: integer);  
11   variabel  
12     y: integer;  
13   mulai  
14     y := p + 1;  
15   selesai;  
16  
17 mulai  
18   x := p + g;  
19   B(x);  
20 selesai;  
21  
22 mulai  
23   g := 10;  
24   A(5);  
25 selesai.
```

Bukti Output (Screenshot)

```

1 integer      type      1      0      1      0      0      0
2 boolean     type      2      0      1      0      0      0
3 char        type      3      0      1      0      0      0
4 real        type      4      0      1      0      0      0
5 string      type      5      0      1      0      0      0
6 array       type      6      0      1      0      0      0
7 false       constant   2      0      1      0      0      0
8 true        constant   2      0      1      0      1      0
9 abs         function   0      0      1      0      0      0
10 sqr        function   0      0      1      0      0      0
11 odd        function   2      0      1      0      0      0
12 chr        function   3      0      1      0      0      0
13 ord        function   1      0      1      0      0      0
14 succ       function   0      0      1      0      0      0
15 pred       function   0      0      1      0      0      0
16 round      function   1      0      1      0      0      0
17 trunc      function   1      0      1      0      0      0
18 sin        function   4      0      1      0      0      0
19 cos        function   4      0      1      0      0      0
20 exp        function   4      0      1      0      0      0
21 ln         function   4      0      1      0      0      0
22 sqrt       function   4      0      1      0      0      0
23 arctan     function   4      0      1      0      0      0
24 eof        function   2      0      1      0      0      0
25 eoln       function   2      0      1      0      0      0
26 write      procedure   0      0      1      0      0      0
27 writeln    procedure   0      0      1      0      0      0
28 read       procedure   0      0      1      0      0      0
29 readln     procedure   0      0      1      0      0      0
31 test_proc_nested program 0      0      1      0      0      0
32 g          variable   1      0      1      0      0      31
33 global_flag variable   2      0      1      0      0      32
34 A          procedure   0      0      1      0      0      33
35 p          variable   1      0      1      1      0      0
36 x          variable   1      0      1      1      0      35
37 B          procedure   0      0      1      1      0      36
38 c          variable   1      0      1      2      0      0
39 y          variable   1      0      1      2      0      38

```

```

atab:
idx  last  lpar  psze  vsze
-----
0    34    0     0     2
1    37    0     1     2
2    39    0     1     2
3     0    0     0     0

```

```

atab:
(empty because no array)

```

```

Decorated AST:
└─ ProgramNode('test_proc_nested')
   └─ VarDeclNode('g') → tab_index:32, lev:0
      └─ VarDeclNode('global_flag') → tab_index:33, lev:0
         └─ ProcedureDeclNode('A')
            └─ Block
               └─ AssignNode BinOp(op='+', left=Var('p', tab_idx=35, type=1), right=Var('g', tab_idx=32, type=1), type=1)
                  └─ VarNode('x') → tab_index:36, type:integer
                     └─ BinOpNode '+' → type:integer
                        └─ VarNode('p') → tab_index:35, type:integer
                           └─ VarNode('g') → tab_index:32, type:integer
                              └─ ProcCallNode('B') → type:void/none
                                 └─ VarNode('x') → tab_index:36, type:integer
                                    └─ Block → block_index:3
                                       └─ AssignNode Num(10)
                                          └─ VarNode('g') → tab_index:32, type:integer
                                             └─ NumberNode 10 → type:integer
                                                └─ ProcCallNode('A') → type:void/none
                                                   └─ NumberNode 5 → type:integer

```

7. all.pas

Kasus uji ini mencakup kasus yang menguji *analyzer* dalam menganalisis program yang kompleks.

Input

```
program test_full_tree;

konstanta
    maxVal = 100;
    piVal  = 3.14;
    greet  = 'tbfo';

tipe
    index = integer;
    realArray = larik[1..5] dari Real;
    letter = char;
    flag = boolean;
    koordinat = rekaman
        x: Real;
        y: Real;
        valid: boolean;
    selesai;

variabel
    x, y, z: integer;
    sum: Real;
    avg: Real;
    count: integer;
    c: char;
    s: string;
    arr: larik[1..5] dari Real;
    done: boolean;

prosedur ok(msg: char);
mulai
    jika tidak done maka
        writeln('Program ', msg, ' seru sekali')
    selain_itu
        writeln('Selesai');
selesai;

fungsi add(a, b: integer): integer;
mulai
    add := a + b;
selesai;
```

```

mulai
  x := 22;
  y := 3;
  z := 2018;
  sum := x + y * (z bagi 10) - (x mod y);
  avg := (x + y + z) / 3.0;

  done := false;

  jika (sum >= maxVal) dan tidak done maka
    done := true
  selain_itu jika (sum < maxVal) atau (x <> y) maka
    done := false;

  jika (x <= y) maka
    done := false;

  selama (x > 0) lakukan
  mulai
    x := x - 1;
  selesai;

  arr[1] := 1.0;
  arr[2] := 2.5555;
  arr[3] := 3.14;
  arr[4] := 4.0;
  arr[5] := 2;

  c := 'a';
  c := 'b';
  c := 'c';
  s := 'seru sekali';

  untuk count := 1 ke 5 lakukan
    sum := sum + count;

  untuk count := 5 turun_ke 1 lakukan
    avg := avg + arr[count];

  writeln(greet);
  x := add(10, 20);

```

selesai.						
Output						
tabs:						
idx	id	obj	type	ref	nrm	lev
adr	link					

1	integer	type	1	0	1	0
0	0					
2	boolean	type	2	0	1	0
0	0					
3	char	type	3	0	1	0
0	0					
4	real	type	4	0	1	0
0	0					
5	string	type	5	0	1	0
0	0					
6	array	type	6	0	1	0
0	0					
7	false	constant	2	0	1	0
0	0					
8	true	constant	2	0	1	0
1	0					
9	abs	function	0	0	1	0
0	0					
10	sqr	function	0	0	1	0
0	0					
11	odd	function	2	0	1	0
0	0					
12	chr	function	3	0	1	0
0	0					
13	ord	function	1	0	1	0
0	0					
14	succ	function	0	0	1	0
0	0					
15	pred	function	0	0	1	0
0	0					
16	round	function	1	0	1	0
0	0					
17	trunc	function	1	0	1	0
0	0					
18	sin	function	4	0	1	0
0	0					
19	cos	function	4	0	1	0
0	0					
20	exp	function	4	0	1	0
0	0					

21	ln	function	4	0	1	0
0	0					
22	sqrt	function	4	0	1	0
0	0					
23	arctan	function	4	0	1	0
0	0					
24	eof	function	2	0	1	0
0	0					
25	eoln	function	2	0	1	0
0	0					
26	write	procedure	0	0	1	0
0	0					
27	writeln	procedure	0	0	1	0
0	0					
28	read	procedure	0	0	1	0
0	0					
29	readln	procedure	0	0	1	0
0	0					
31	test_full_tree	program	0	0	1	0
0	0					
32	maxVal	constant	1	0	1	0
100	31					
33	piVal	constant	4	0	1	0
3.14	32					
34	greet	constant	5	0	1	0
0	33					
35	index	type	1	0	1	0
0	34					
36	realArray	type	6	0	1	0
0	35					
37	letter	type	3	0	1	0
0	36					
38	flag	type	2	0	1	0
0	37					
39	koordinat	type	0	0	1	0
0	38					
40	x	variable	1	0	1	0
0	39					
41	y	variable	1	0	1	0
0	40					
42	z	variable	1	0	1	0
0	41					
43	sum	variable	4	0	1	0
0	42					
44	avg	variable	4	0	1	0
0	43					
45	count	variable	1	0	1	0
0	44					
46	c	variable	3	0	1	0
0	45					
47	s	variable	5	0	1	0

0	46					
48	arr	variable	6	1	1	0
0	47					
49	done	variable	2	0	1	0
0	48					
50	ok	procedure	0	0	1	0
0	49					
51	msg	variable	3	0	1	1
0	0					
52	add	function	1	0	1	0
0	50					
53	a	variable	1	0	1	1
0	0					
54	b	variable	1	0	1	1
0	53					

btab:

idx	last	lpar	psze	vsze

0	52	0	0	10
1	51	0	1	1
2	54	0	2	2
3	0	0	0	0

atab:

idx	xtyp	etyp	low	high	elsz	size

0	1	4	1	5	1	5
1	1	4	1	5	1	5

Decorated AST:

```

└─ ProgramNode('test_full_tree')
    ├── ConstDeclNode('maxVal')
    ├── ConstDeclNode('piVal')
    ├── ConstDeclNode('greet')
    ├── TypeDeclNode('index')
    ├── TypeDeclNode('realArray')
    ├── TypeDeclNode('letter')
    ├── TypeDeclNode('flag')
    ├── TypeDeclNode('koordinat')
    ├── VarDeclNode('x') → tab_index:40, lev:0
    ├── VarDeclNode('y') → tab_index:41, lev:0
    ├── VarDeclNode('z') → tab_index:42, lev:0
    ├── VarDeclNode('sum') → tab_index:43, lev:0
    ├── VarDeclNode('avg') → tab_index:44, lev:0
    ├── VarDeclNode('count') → tab_index:45, lev:0
    ├── VarDeclNode('c') → tab_index:46, lev:0
    ├── VarDeclNode('s') → tab_index:47, lev:0
    ├── VarDeclNode('arr') → tab_index:48, lev:0
    ├── VarDeclNode('done') → tab_index:49, lev:0
    └─ ProcedureDeclNode('ok')

```



```

└─ Block
  └─ IfNode
    └─ UnaryOpNode 'tidak' → type:boolean
      └─ VarNode('done') → tab_index:49, type:boolean
    └─ ProcCallNode('writeln') → type:void/none
      └─ StringNode Program → type:string
      └─ VarNode('msg') → tab_index:51, type:char
      └─ StringNode seru sekali → type:string
    └─ ProcCallNode('writeln') → type:void/none
      └─ StringNode Selesai → type:string
  └─ FunctionDeclNode('add')
    └─ Block
      └─ AssignNode BinOp(op='+', left=Var('a', tab_idx=53,
type=1), right=Var('b', tab_idx=54, type=1), type=1)
        └─ VarNode('add') → tab_index:52, type:integer
        └─ BinOpNode '+' → type:integer
          └─ VarNode('a') → tab_index:53, type:integer
          └─ VarNode('b') → tab_index:54, type:integer
      └─ Block → block_index:3
        └─ AssignNode Num(22)
          └─ VarNode('x') → tab_index:40, type:integer
          └─ NumberNode 22 → type:integer
        └─ AssignNode Num(3)
          └─ VarNode('y') → tab_index:41, type:integer
          └─ NumberNode 3 → type:integer
        └─ AssignNode Num(2018)
          └─ VarNode('z') → tab_index:42, type:integer
          └─ NumberNode 2018 → type:integer
        └─ AssignNode BinOp(op='-', left=BinOp(op='+',
left=Var('x', tab_idx=40, type=1), right=BinOp(op='*',
left=Var('y', tab_idx=41, type=1), right=BinOp(op='bagi',
left=Var('z', tab_idx=42, type=1), right=Num(10), type=4),
type=4), type=4), right=BinOp(op='mod', left=Var('x',
tab_idx=40, type=1), right=Var('y', tab_idx=41, type=1),
type=1), type=4)
          └─ VarNode('sum') → tab_index:43, type:real
          └─ BinOpNode '-' → type:real
            └─ BinOpNode '+' → type:real
              └─ VarNode('x') → tab_index:40, type:integer
              └─ BinOpNode '*' → type:real
                └─ VarNode('y') → tab_index:41, type:integer
                └─ BinOpNode 'bagi' → type:real
                  └─ VarNode('z') → tab_index:42,
type:integer
            └─ NumberNode 10 → type:integer
          └─ BinOpNode 'mod' → type:integer
            └─ VarNode('x') → tab_index:40, type:integer
            └─ VarNode('y') → tab_index:41, type:integer
        └─ AssignNode BinOp(op='/', left=BinOp(op='+',
left=BinOp(op='+', left=Var('x', tab_idx=40, type=1),
right=Var('y', tab_idx=41, type=1), type=1), right=Var('z',

```

```

tab_idx=42, type=1), type=1), right=Num(3.0), type=4)
├─ VarNode('avg') → tab_index:44, type:real
├─ BinOpNode '/' → type:real
│   └─ BinOpNode '+' → type:integer
│       └─ BinOpNode '+' → type:integer
│           ├── VarNode('x') → tab_index:40, type:integer
│           └─ VarNode('y') → tab_index:41, type:integer
│       └─ VarNode('z') → tab_index:42, type:integer
│   └─ NumberNode 3.0 → type:real
├─ AssignNode Bool(False)
│   ├── VarNode('done') → tab_index:49, type:boolean
│   └─ BooleanNode False → type:boolean
├─ IfNode
│   ├── BinOpNode 'dan' → type:boolean
│   │   ├── BinOpNode '>=' → type:boolean
│   │   │   ├── VarNode('sum') → tab_index:43, type:real
│   │   │   └─ NumberNode 100 → type:integer
│   │   └─ UnaryOpNode 'tidak' → type:boolean
│   │       └─ VarNode('done') → tab_index:49, type:boolean
│   ├── AssignNode Bool(True)
│   │   ├── VarNode('done') → tab_index:49, type:boolean
│   │   └─ BooleanNode True → type:boolean
│   └─ IfNode
│       ├── BinOpNode 'atau' → type:boolean
│       │   ├── BinOpNode '<' → type:boolean
│       │   │   ├── VarNode('sum') → tab_index:43, type:real
│       │   │   └─ NumberNode 100 → type:integer
│       │   └─ BinOpNode '<>' → type:boolean
│       │       ├── VarNode('x') → tab_index:40, type:integer
│       │       └─ VarNode('y') → tab_index:41, type:integer
│       └─ AssignNode Bool(False)
│           ├── VarNode('done') → tab_index:49, type:boolean
│           └─ BooleanNode False → type:boolean
├─ IfNode
│   ├── BinOpNode '<=' → type:boolean
│   │   ├── VarNode('x') → tab_index:40, type:integer
│   │   └─ VarNode('y') → tab_index:41, type:integer
│   ├── AssignNode Bool(False)
│   │   ├── VarNode('done') → tab_index:49, type:boolean
│   │   └─ BooleanNode False → type:boolean
├─ WhileNode
│   ├── BinOpNode '>' → type:boolean
│   │   ├── VarNode('x') → tab_index:40, type:integer
│   │   └─ NumberNode 0 → type:integer
│   └─ Block
│       └─ AssignNode BinOp(op='-', left=Var('x',
tab_idx=40, type=1), right=Num(1), type=1)
│           ├── VarNode('x') → tab_index:40, type:integer
│           └─ BinOpNode '-' → type:integer
│               ├── VarNode('x') → tab_index:40, type:integer
│               └─ NumberNode 1 → type:integer

```

```

└─ AssignNode Num(1.0)
  └─ ArrayAccessNode('arr') → tab_index:48, type:real
    └─ NumberNode 1 → type:integer
      └─ NumberNode 1.0 → type:real
└─ AssignNode Num(2.5555)
  └─ ArrayAccessNode('arr') → tab_index:48, type:real
    └─ NumberNode 2 → type:integer
      └─ NumberNode 2.5555 → type:real
└─ AssignNode Num(3.14)
  └─ ArrayAccessNode('arr') → tab_index:48, type:real
    └─ NumberNode 3 → type:integer
      └─ NumberNode 3.14 → type:real
└─ AssignNode Num(4.0)
  └─ ArrayAccessNode('arr') → tab_index:48, type:real
    └─ NumberNode 4 → type:integer
      └─ NumberNode 4.0 → type:real
└─ AssignNode Num(2)
  └─ ArrayAccessNode('arr') → tab_index:48, type:real
    └─ NumberNode 5 → type:integer
      └─ NumberNode 2 → type:integer
└─ AssignNode Char('a')
  └─ VarNode('c') → tab_index:46, type:char
    └─ CharNode a → type:char
└─ AssignNode Char('b')
  └─ VarNode('c') → tab_index:46, type:char
    └─ CharNode b → type:char
└─ AssignNode Char('c')
  └─ VarNode('c') → tab_index:46, type:char
    └─ CharNode c → type:char
└─ AssignNode String('seru sekali')
  └─ VarNode('s') → tab_index:47, type:string
    └─ StringNode seru sekali → type:string
└─ ForNode
  └─ NumberNode 1 → type:integer
  └─ NumberNode 5 → type:integer
  └─ AssignNode BinOp(op='+', left=Var('sum',
tab_idx=43, type=4), right=Var('count', tab_idx=45, type=1),
type=4)
    └─ VarNode('sum') → tab_index:43, type:real
      └─ BinOpNode '+' → type:real
        └─ VarNode('sum') → tab_index:43, type:real
          └─ VarNode('count') → tab_index:45,
type:integer
            └─ VarNode('count') → tab_index:45
└─ ForNode
  └─ NumberNode 5 → type:integer
  └─ NumberNode 1 → type:integer
  └─ AssignNode BinOp(op='+', left=Var('avg',
tab_idx=44, type=4), right=ArrayAccess(name='arr',
index=Var('count', tab_idx=45, type=1)), type=4)
    └─ VarNode('avg') → tab_index:44, type:real

```



```
84 lines yanked into "+
```

Bukti Output (Screenshot)

```

tab:
idx  id          obj          type  ref  nrm  lev  adr  link
-----
1    integer      type       1     0    1    0    0    0
2    boolean      type       2     0    1    0    0    0
3    char         type       3     0    1    0    0    0
4    real         type       4     0    1    0    0    0
5    string       type       5     0    1    0    0    0
6    array        type       6     0    1    0    0    0
7    false        constant   2     0    1    0    0    0
8    true         constant   2     0    1    0    1    0
9    abs          function   0     0    1    0    0    0
10   sqr          function   0     0    1    0    0    0
11   odd          function   2     0    1    0    0    0
12   chr          function   3     0    1    0    0    0
13   ord          function   1     0    1    0    0    0
14   succ         function   0     0    1    0    0    0
15   pred         function   0     0    1    0    0    0
16   round        function   1     0    1    0    0    0
17   trunc        function   1     0    1    0    0    0
18   sin          function   4     0    1    0    0    0
19   cos          function   4     0    1    0    0    0
20   exp          function   4     0    1    0    0    0
21   ln           function   4     0    1    0    0    0
22   sqrt         function   4     0    1    0    0    0
23   arctan       function   4     0    1    0    0    0
24   eof          function   2     0    1    0    0    0
25   eofn         function   2     0    1    0    0    0
26   write        procedure  0     0    1    0    0    0
27   writeln      procedure  0     0    1    0    0    0
28   read         procedure  0     0    1    0    0    0
29   readln       procedure  0     0    1    0    0    0
31   test_full_tree program    0     0    1    0    0    0
32   maxVal       constant   1     0    1    0    100  31
33   piVal        constant   4     0    1    0    3.14 32
34   greet        constant   5     0    1    0    0    33
35   index        type       1     0    1    0    0    34
36   realArray    type       6     0    1    0    0    35
37   letter       type       3     0    1    0    0    36
38   flag         type       2     0    1    0    0    37
39   koordinat    type       0     0    1    0    0    38
40   x            variable   1     0    1    0    0    39
41   y            variable   1     0    1    0    0    40
42   z            variable   1     0    1    0    0    41
43   sum          variable   4     0    1    0    0    42
44   avg          variable   4     0    1    0    0    43
45   count       variable   1     0    1    0    0    44
46   c            variable   3     0    1    0    0    45
47   s            variable   5     0    1    0    0    46
48   arr          variable   6     1    1    0    0    47
49   done         variable   2     0    1    0    0    48
50   ok           procedure  0     0    1    0    0    49
51   msg          variable   3     0    1    1    0    0
52   add          function   1     0    1    0    0    50
53   a            variable   1     0    1    1    0    0
54   b            variable   1     0    1    1    0    53

```

```

otab:
idx  last  lpar  psze  vsze
-----
0    52    0     0     10
1    51    0     1     1
2    54    0     2     2
3    0     0     0     0

```

```

atab:
idx  xtyp  etyp  low  high  elsz  size

```

```

tab
-----
id last user page size
-----
1 52 0 0 10
2 53 0 1 1
3 54 0 2 2
4 5 0 0 0

tab:
-----
id xtyp etyp low high alaz size
-----
1 1 4 1 5 1 5
2 1 4 1 5 1 5

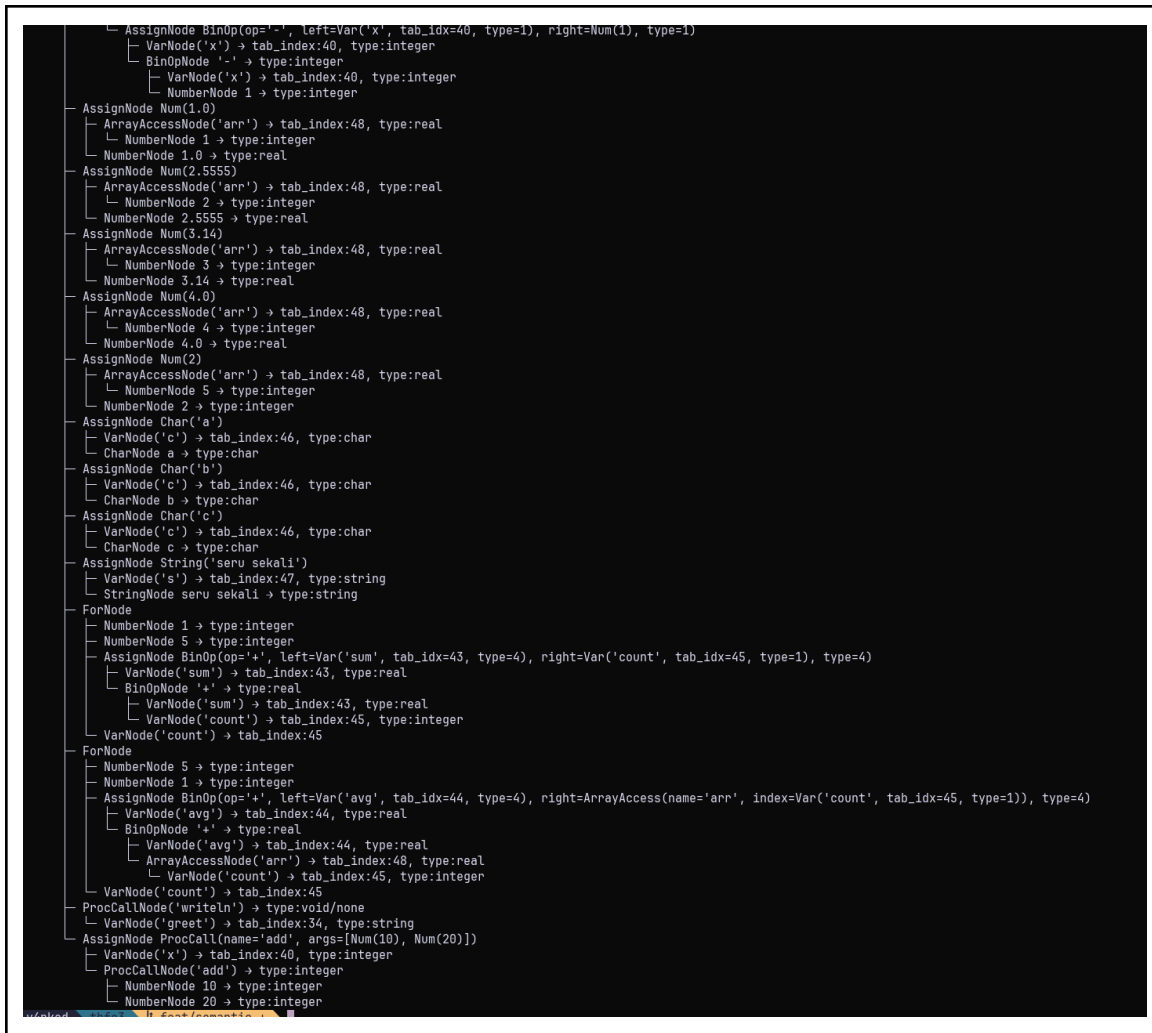
Generated AST:
ProgramNode('test_full_tree')
├── ConstDeclNode('maxVal')
├── ConstDeclNode('piVal')
├── ConstDeclNode('grout')
├── TypeDeclNode('index')
├── TypeDeclNode('realArray')
├── TypeDeclNode('letter')
├── TypeDeclNode('flag')
├── TypeDeclNode('coordInat')
├── VarDeclNode('x') → tab_index:40, lev:0
├── VarDeclNode('y') → tab_index:41, lev:0
├── VarDeclNode('z') → tab_index:42, lev:0
├── VarDeclNode('sum') → tab_index:43, lev:0
├── VarDeclNode('avg') → tab_index:44, lev:0
├── VarDeclNode('count') → tab_index:45, lev:0
├── VarDeclNode('c2') → tab_index:46, lev:0
├── VarDeclNode('s') → tab_index:47, lev:0
├── VarDeclNode('arr') → tab_index:48, lev:0
├── VarDeclNode('some') → tab_index:49, lev:0
├── ProcedureDeclNode('ok')
├── Block
├── IfNode
├── UnaryOpNode('tidex' → type:boolean
├── VarNode('done') → tab_index:49, type:boolean
├── PructlNode('grIdex') → type:realName
├── StringNode Program → type:string
├── VarNode('avg') → tab_index:52, type:char
├── StringNode 'new katali' → type:string
├── PructlNode('writeIn') → type:void/node
├── StringNode 'InReal' → type:string
├── FunctionDeclNode('add')
├── Block
├── AssignNode BinOp(op='+', leftVar='x', tab_idx=53, type=1), rightVar='b', tab_idx=4, type=1), type=1)
├── BinOpNode '+' → type:integer
├── VarNode('a2') → tab_index:51, type:integer
├── VarNode('b') → tab_index:54, type:integer
├── Block → block_index:3
├── AssignNode Num(22)
├── VarNode('x') → tab_index:40, type:integer
├── NumberNode 22 → type:integer
├── AssignNode Num(3)
├── VarNode('y') → tab_index:41, type:integer
├── NumberNode 3 → type:integer
├── AssignNode Num(1010)
├── VarNode('z') → tab_index:42, type:integer
├── NumberNode 1010 → type:integer
├── AssignNode BinOp(op='+', leftBinOp(op='+', leftVar='x', tab_idx=40, type=1), rightBinOp(op='+', leftVar='y', tab_idx=41, type=1), rightBinOp(op='mul', leftVar='x', tab_idx=40, type=1), rightVar('y', tab_idx=41, type=1), type=1), type=1)
├── VarNode('sum') → tab_index:43, type:real
├── BinOpNode '+' → type:real
├── VarNode('x') → tab_index:40, type:integer
├── BinOpNode '+' → type:real
├── VarNode('y') → tab_index:41, type:integer
├── BinOpNode '+' → tab_index:43, type:integer

```

```

├── BinOpNode 'log1' → type:real
├── VarNode('z') → tab_index:42, type:integer
├── NumberNode 10 → type:integer
├── BinOpNode 'mod' → type:integer
├── VarNode('x') → tab_index:40, type:integer
├── VarNode('y') → tab_index:41, type:integer
├── AssignNode BinOp(op='/', left=BinOp(op='+', left=BinOp(op='+', leftVar='x', tab_idx=40, type=1), rightVar('y', tab_idx=41, type=1), type=1), right=Var('z', tab_idx=42, type=1), type=1), type=1), right=Num(3.0), type=4)
├── BinOpNode '/' → type:real
├── BinOpNode '*' → type:integer
├── BinOpNode '*' → type:integer
├── VarNode('x') → tab_index:40, type:integer
├── VarNode('y') → tab_index:41, type:integer
├── VarNode('z') → tab_index:42, type:integer
├── NumberNode 3.0 → type:real
├── AssignNode Bool(False)
├── VarNode('done') → tab_index:49, type:boolean
├── BooleanNode False → type:boolean
├── IfNode
├── BinOpNode '>' → type:boolean
├── VarNode('sum') → tab_index:43, type:real
├── NumberNode 100 → type:integer
├── UnaryOpNode('tidex' → type:boolean
├── VarNode('done') → tab_index:49, type:boolean
├── AssignNode Bool(True)
├── VarNode('done') → tab_index:49, type:boolean
├── BooleanNode True → type:boolean
├── IfNode
├── BinOpNode '<=' → type:boolean
├── BinOpNode '<' → type:boolean
├── VarNode('sum') → tab_index:43, type:real
├── NumberNode 100 → type:integer
├── BinOpNode '<=' → type:boolean
├── VarNode('x') → tab_index:40, type:integer
├── VarNode('y') → tab_index:41, type:integer
├── AssignNode Bool(False)
├── VarNode('done') → tab_index:49, type:boolean
├── BooleanNode False → type:boolean
├── IfNode
├── BinOpNode '<' → type:boolean
├── VarNode('x') → tab_index:40, type:integer
├── VarNode('y') → tab_index:41, type:integer
├── AssignNode Bool(False)
├── VarNode('done') → tab_index:49, type:boolean
├── BooleanNode False → type:boolean
├── WhileNode
├── BinOpNode '<' → type:boolean
├── VarNode('x') → tab_index:40, type:integer
├── NumberNode 0 → type:integer
├── Block
├── AssignNode BinOp(op='-', leftVar='x', tab_idx=40, type=1), right=Num(1), type=1)
├── VarNode('x') → tab_index:40, type:integer
├── BinOpNode '-' → type:integer
├── VarNode('x') → tab_index:40, type:integer
├── NumberNode 1 → type:integer
├── AssignNode Num(1.0)
├── ArrayAccessNode('arr') → tab_index:48, type:real
├── NumberNode 1 → type:integer
├── NumberNode 1.0 → type:real
├── AssignNode Num(2.5555)
├── ArrayAccessNode('arr') → tab_index:48, type:real
├── NumberNode 2 → type:integer
├── NumberNode 2.5555 → type:real
├── AssignNode Num(3.14)
├── ArrayAccessNode('arr') → tab_index:48, type:real
├── NumberNode 3 → type:integer
├── NumberNode 3.14 → type:real
├── AssignNode Num(4.0)
├── ArrayAccessNode('arr') → tab_index:48, type:real

```



8. not_supported.pas

Kasus uji ini mencakup kasus yang menunjukkan salah satu fitur atau karakteristik pada program Pascal-S yang seharusnya bisa di-*compile* namun pada *compiler* yang kami buat tidak bisa. Hal tersebut dikarenakan *compiler* Pascal-S yang kompleks dan spesifikasi tugas yang tidak menjelaskan secara detail fitur apa saja yang perlu di-*cover*.

Pada kasus ini, kasus menunjukkan ketidakmampuan *parser* dalam menggunakan tipe data buatan sebagai tipe suatu variabel

Input
<pre> program NotSupported; type: angka: integer; </pre>

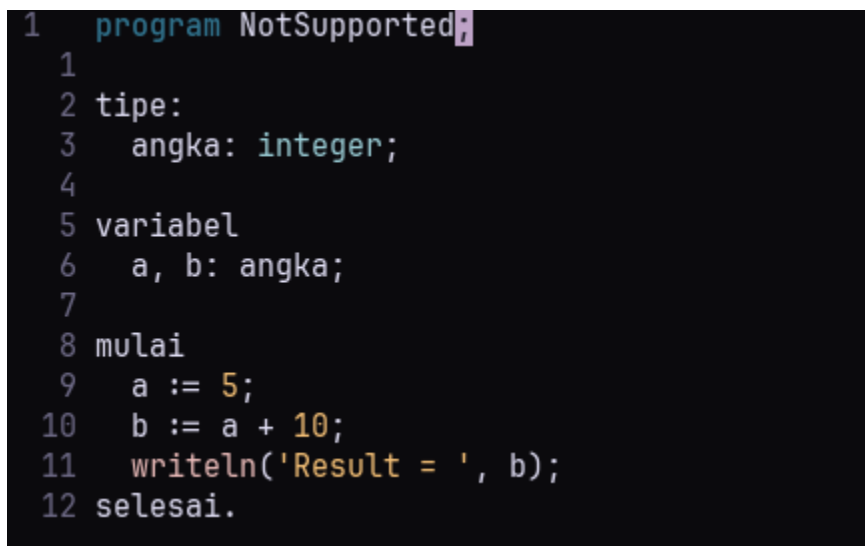

```
variabel
  a, b: angka;

mulai
  a := 5;
  b := a + 10;
  writeln('Result = ', b);
selesai.
```

Output

SyntaxError at 3:5 - Expected at least one identifier at type declaration

Bukti Input (Screenshot)



```
1  program NotSupported;
2  tipe:
3    angka: integer;
4
5  variabel
6    a, b: angka;
7
8  mulai
9    a := 5;
10   b := a + 10;
11   writeln('Result = ', b);
12  selesai.
```

Bukti Output (Screenshot)

```
1  program NotSupported;  
  1  
  2 tipe:  
  3   angka: integer;  
  4  
  5 variabel  
  6   a, b: angka;  
  7  
  8 mulai  
  9   a := 5;  
10   b := a + 10;  
11   writeln('Result = ', b);  
12 selesai.
```

Bab V Kesimpulan dan Saran

1. Kesimpulan

Pada milestone ketiga tugas besar ini, *semantic analysis* telah berhasil diimplementasikan yang memproses *parse tree* menjadi *decorated AST* dan mengisi struktur simbol yang diperlukan (tab, btab, atab). Hasil implementasi yang sudah diuji menunjukkan bahwa *analyzer* telah berhasil melakukan *traversal visitor* pada *parse tree* untuk melakukan deklarasi identifier, pembuatan entri tabel simbol, pemeriksaan *scope* leksikal, inferensi dan verifikasi tipe pada ekspresi, serta validasi operasi semantik dasar (*assignment*, pemanggilan prosedur/fungsi, akses *array*, kontrol alur). Hasil keluaran berupa *decorated AST* dan tabel simbol memungkinkan program untuk mendeteksi kesalahan semantik seperti *identifier undeclared*, *type mismatch*, *assign to constant* dengan pelaporan posisi (*line/col*), sehingga *pipeline front-end compiler* menjadi lebih kuat dan siap untuk tahap *back-end* berikutnya.

2. Saran

Untuk milestone berikutnya, disarankan untuk mengembangkan *intermediate code generation* dengan memanfaatkan AST serta *symbol table* yang telah dikembangkan pada milestone ini. Selain itu, perlu dilakukan konsiderasi batasan fitur yang diimplementasikan agar tidak terjadi perubahan kode pada milestone-milestone sebelumnya. Untuk asisten, bisa menyalakan fitur notifikasi perubahan pada *sheets QnA* agar pertanyaan dapat direspons dengan cepat.

Lampiran

1. Pranala Repositori Github

Pranala Github : [Kurondt/SMN-Tubes-IF2224: Tugas Besar 1 IF2224](#)

Pranala Rilis Milestone 3: [Rilis Milestone 3](#)

2. Pembagian Tugas

NIM	Nama	Tugas	Persentase
13523002	Refki Alfarizi	- Definisi AST dan Semantic Analyzer - Laporan	25%
13523028	Muhammad Aditya Rahmadeni	- Menyesuaikan DFA - Error handling - Laporan	25%
13523088	Aryo Bama Wiratama	- Merancang AST Node - <i>Testing</i>	25%
13523116	Fityatul Haq Rosyidi	- Menyesuaikan Parser - <i>Testing</i>	25%

Referensi

- [1] Aho, A. V., Lam, M. S., Sethi, R., & Ullman, J. D. (2006). *Compilers: Principles, Techniques, and Tools*. Pearson Education. Diakses pada 26 November 2025 dari [https://repository.unikom.ac.id/48769/1/Compilers%20-%20Principles,%20Techniques,%20and%20Tools%20\(2006\).pdf](https://repository.unikom.ac.id/48769/1/Compilers%20-%20Principles,%20Techniques,%20and%20Tools%20(2006).pdf)
- [2] Wirth, N. (1976). *PASCAL-S: A Subset and its Implementation*. ETH Zürich. Diakses pada 26 November 2025 dari <http://pascal.hansotten.com/uploads/pascals/PASCAL-S%20A%20subset%20and%20its%20Implementation%20012.pdf>
- [3] Hopcroft, J. E., Motwani, R., & Ullman, J. D. (2006). *Introduction to Automata Theory, Languages, and Computation (3rd ed.)*. Pearson Education. Diakses pada 27 November 2025 dari https://cdn-edunex.itb.ac.id/29161-Formal-Language-Theory-and-Automata/1629640939613_Introduction-to-Automata-Theory,-Languages,-and-Computation-Edition-3.pdf
- [4] *Semantic Analysis*. (2015). University of Liège. Diakses pada 28 November 2025 dari <https://people.montefiore.uliege.be/geurts/Cours/compil/2015/04-semantic-2015-2016.pdf>
- [5] *Semantic analysis (linguistics)*. (2025). Wikipedia, Ensiklopedia Bebas. Diakses pada 27 November 2025 dari [https://en.wikipedia.org/wiki/Semantic_analysis_\(linguistics\)](https://en.wikipedia.org/wiki/Semantic_analysis_(linguistics))