Tema 1 Analiză lexicală și sintactică

CPL

Cuprins

1	Obiective	1
2	Descriere	1
3	Cerințe 3.1 Analiza lexicală	2 3 3 3 4
4	Testare	5
5	Structura scheletului	6
6	Precizări	6
7	Referințe	7

1 Objective

Obiectivele temei sunt următoarele:

- Implementarea specificațiilor lexicală și sintactică ale limbajului Cool.
- ullet Utilizarea instrumentului ${f ANTLR}$.
- Întrebuințarea mecanismelor de **parcurgere** a arborilor de derivare (*listeners / visitors*).
- Construcția și parcurgerea arborilor de sintaxă abstractă (AST).

2 Descriere

Tema abordează primele două etape ale construcției compilatorului pentru limbajul Cool, analiza lexicală și cea sintactică. Reprezentarea intermediară generată în aceste etape, în forma unui **AST**, va constitui punctul de plecare pentru

rezolvarea următoarelor două teme, de analiză semantică, respectiv de generare de cod .

În vederea testării, tema curentă va primi ca parametri în linia de comandă numele unuia sau mai multor fișiere conținând programe Cool, și va tipări la standard output reprezentarea ierarhică a programului, în formatul precizat în secțiunea 3.2, iar la standard error, eventualele erori apărute. În cadrul temei, veți genera exclusiv erori lexicale, în maniera precizată în secțiunea 3.1.2. Erorile sintactice vor fi cele generate automat de ANTLR.

Pentru exemplificarea funcționalității, pornim de la cele două programe Cool de mai jos:

```
class A {};
class B inherits A {};
class B inherits A {};
-- p2.cl
class A {
    x : Int; #
  };
Pentru acestea, obţinem următoarele rezultate:
    java cool.compiler.Compiler p1.cl
program
    class
    A
    class
    B
    A
    java cool.compiler.Compiler p2.cl
```

Scheletul de pornire al temei gestionează următoarele aspecte:

• Multiple fișiere de intrare denumite în linia de comandă.

"p2.cl", line 2:13, Lexical error: Invalid character: #

- Rularea **analizoarelor** lexical și sintactic definite de voi pe fiecare dintre fișierele de mai sus.
- Construcția unui **arbore global de derivare**, care agregă arborii de derivare individuali din toate fișierele prelucrate.
- Afișarea sugestivă a **erorilor**, cu informații despre fișierul în care a apărut eroarea, linia și coloana, tipul erorii (lexicală sau sintactică) și mesajul propriu-zis.

3 Cerințe

Compilation halted

În continuare, sunt detaliate cerințele aferente celor două etape, de analiză lexicală, respectiv sintactică.

3.1 Analiza lexicală

Redactați în ANTLR specificația lexicală a limbajului Cool, pornind de la sectiunile 10 si 11 ale manualului acestuia.

Mai jos, sunt precizate anumite transformări ce vor fi aplicate asupra literalilor șir de caractere, precum și erorile lexicale ce trebuie generate.

3.1.1 Siruri de caractere

În vederea obținerii reprezentării interne a literalilor șir de caractere întâlnite în programele Cool, se vor aplica transformările de mai jos. Puteți utiliza metoda setText(String) a clasei Lexer pentru a modifica dinamic lexemul aferent token-ului aflat în construcție. Ea poate fi invocată într-un bloc {}.

- Cele două caractere **ghilimele** de la începutul, respectiv sfârșitul unui literal, sunt eliminate din reprezentarea internă a acestuia.
- Secvența de **două caractere** "\n" (\ și n) din cadrul unui literal, este reprezentată intern în forma unicului caracter '\n' (linie nouă). Similar pentru secvențele "\t", "\b" și "\f" (vezi secțiunea 10.2 a manualului).
- Orice altă secvență "\c", este interpretată drept caracterul c.

De exemplu, literalul "12\n\a34", având lungime 10 (ghilimelele și caracterele backslash fac parte din lexem) va fi transformat în reprezentarea $12 \leq 24$, având lungime 6, în urma eliminării ghilimelelor, a înlocuirii secvenței "\n" cu caracterul de linie nouă, subliniat, și a înlocuirii secvenței "\a" cu caracterul 'a'.

3.1.2 Erori lexicale

Abordarea consacrată a erorilor lexicale este de a nu le genera direct din analizorul lexical, ci de a construi un *token* având o **categorie lexicală dedicată**, ERROR, și de a include în lexem mesajul de eroare. Ulterior, analizorul sintactic va decide ce este de făcut cu acest *token*, eventual afișând mesajul de eroare aferent.

Puteți utiliza metoda raiseError(String), definită în schelet în cadrul analizorului lexical, în secțiunea @members, care primește drept parametru mesajul de eroare, și care poate fi invocată într-un bloc {}. Aceasta fixează categoria lexicală a *token*-ului aflat în construcție la ERROR și lexemul, la mesajul de eroare.

Erorile lexicale ce trebuie semnalate sunt următoarele:

- String constant too long, în cazul în care un literal șir de caractere, în urma transformărilor menționate în secțiunea 3.1.1, conține mai mult de 1024 de caractere.
- String contains null character, în cazul în care literalul conține caracterul terminator de șir, '\0' (ASCII 0). Atenție, nu este vorba de secvența de două caractere "\0", transformată în caracterul '0', conform regulilor de mai sus. În ANTLR, vă puteți referi la caracterul terminator prin '\u00000'.

- Unterminated string constant, dacă literalul conține caracterul '\n' (linie nouă) non-escaped (vezi secțiunea 10.2 din manual). Analiza lexicală continuă după caracterul de linie nouă.
- EOF in string constant, în cazul în care sfârșitul de fișier survine în interiorul unui literal.
- Unmatched *), dacă marcajul de sfârșit de comentariu multilinie apare în exteriorul unui bloc de comentariu.
- EOF in comment, în cazul în care sfârșitul de fișier survine în interiorul unui comentariu multilinie.
- Invalid character: c, dacă este întâlnit un caracter nepermis, c. Mesajul de eroare va contine explicit caracterul problematic.

Pentru depistarea cazurilor de mai sus, se recomandă definirea de **reguli** și alternative dedicate acestora. Informația de linie și coloană corespunde începutului de literal, comentariu sau caracter problematic — comportamentul implicit al ANTLR la construirea unui *token*.

ATENȚIE! Analizorul lexical va fi scris în așa fel încât toate cazurile de eroare să fie tratate prin intermediul unui *token ERROR*. Indiferent de corectitudinea programului de intrare, ANTLR trebuie să **NU** genereze eroare!

3.2 Analiza sintactică

Redactați în ANTLR specificația sintactică a limbajului Cool, pornind de la sectiunea 11 din manualului acestuia. **NU** veti genera explicit erori sintactice!

Pasul următor constă în parcurgerea arborelui de derivare generat de ANTLR și construirea **AST**. Acesta va fi la rândul său vizitat în vederea afișării sale. Unul dintre avantajele utilizării unui **AST** este posibilitatea **decuplării** reprezentării interne a programului de cea furnizată de arborele de derivare, puternic dependent de gramatica utilizată. Spre exemplu, deși sintaxa limbajului Cool permite atât *dispatch*-uri explicite (e.g. obj.f() sau self.f()), cât și implicite (e.g. f()), ambele ar putea fi reprezentate de **același** tip de nod AST, adăugând manual în cazul celor implicite un nod **imaginar** reprezentând obiectul self.

În continuare, este descrisă **formatarea** reprezentării ierarhice a unui program Cool analizat, în funcție de fiecare construcție de limbaj. Forma este a unui arbore, în care copiii unui nod au o indentare cu **două spații** mai mare decât cea a părintelui (vezi exemplul de afișare din secțiunea 2). Parcurgeți **fișierele de test** pentru exemple concrete (vezi secțiunea 4). Pentru concizie, vom folosi **notația** <etichetă părinte> : <copil 1> ... <copil n>. Ordinea copiilor este cea din specificația sintactică a limbajului (secțiunea 11 din manual), dar anumiți copii irelevanți lipsesc (de exemplu, parantezele și acoladele).

```
Metodă method : <nume> <formal 1>? ... <formal n>? <tip> <corp>
Variabilă <nume>
Literal teral>
Operator binar <operator> : <operand 1> <operand 2>
Operator unar <operator> : <operand>
Atribuire <- : <variabilă> <expresie>
Dispatch explicit pe un object . : <object> <clasa static dispatch>?
     <metodă> <parametru 1>? ... <parametru n>?
Dispatch fără object explicit implicit dispatch : <metodă> <parametru
    1>? ... <parametru n>?
Decizie if : <condiție> <ramură then> <ramură else>
Buclă while : <conditie> <corp>
Construcție let let : <locală 1> ... <locală n> <corp>
Definiție de variabilă locală local : <nume> <tip> <inițializare>?
Construcție case case : <expresie> <ramură 1> ... <ramură n>
Ramură case case branch : <nume> <tip> <corp>
Bloc block : <expresie 1> ... <expresie n>
```

4 Testare

Odată ce ați finalizat etapa de **analiză lexicală**, o puteți testa independent decomentând porțiunea din metoda cool.compiler.Compiler.main, care începe cu comentariul // Test lexer only. Aceasta afișează, pentru fiecare *token* recunoscut, lexemul și categoria asociate.

După implementarea etapei de **analiză sintactică**, puteți rula testele executând metoda cool.tester.Testerl.main, care afișează statistici despre fiecare test în parte, precum și scorul obținut, din 100 de puncte.

Testele se află în directorul tests/temal din rădăcina proiectului. Fișierele .cl conțin programe Cool de analizat, iar cele .ref, ieșirea de referință a temei. Pentru fiecare test, sistemul de testare redirectează intrarea și eroarea standard ale compilatorului către un fișier .out, pe care îl compară apoi cu cel de referință.

Având în vedere că testele verifică **incremental** funcționalitatea analizorului sintactic, le puteți folosi pentru a vă ghida **dezvoltarea** temei!

5 Structura scheletului

În vederea unei mai bune structurări a implementării, **sursele** sunt distribuite în mai multe pachete, după cum urmeză:

```
cool.compiler Modulul principal al aplicației
cool.lexer Analizorul lexical
cool.parser Analizorul sintactic
cool.tester Modulul de testare
```

În plus, **testele** se găsesc în directorul tests/tema1 din rădăcina proiectului.

6 Precizări

Respectarea următoarelor precizări este necesară pentru buna funcționare a temei si a modulului de testare.

- Verificați că *jar*-ul de ANTLR de pe mașina voastră este accesibil în cadrul proiectului.
- Asigurați-vă că plugin-ul de ANTLR generează codul Java în directorul **src**, și nu în target sau gen. Pentru aceasta, consultați ghidul de configurare din Laboratorul 0. De asemenea, bifați ambele opțiuni de generare pentru *listeners* și *visitors*.
- Pentru gestiunea **terminatorului de linie** (\n sau \r\n) în specificația lexicală, se recomandă o abordare modulară, prin definirea unei reguli de tip fragment, care să surprindă diversele forme pe care terminatorul le poate lua, și utilizarea acesteia în celelalte reguli.
- În cadrul specificației lexicale, acțiunea -> **skip** se aplică pe o întreagă regulă, indiferent de numărul alternativelor. Dacă doriți să **reduceți** efectul acțiunii la o singură alternativă a regulii, apelați-o ca metodă într-un bloc Java intern, în forma { skip(); }.
- După ce finalizați implementarea etapei de analiză lexicală, copiați fișierul **CoolLexer.tokens** din pachetul cool.lexer în pachetul cool.parser, pentru ca analizorul sintactic să aibă acces la categoriile lexicale.
- Regula sintactică principală se numește program.
- În cadrul nodurilor de AST, veți reține obiecte **Token**, care includ atât lexemul relevant nodului curent, cât și linia și coloana din fișier la care începe lexemul. Aceste informații vor fi importante pentru afișarea AST-ului în tema 1 și a erorilor semantice în tema 2. De asemenea, tot în pregătirea temei 2, este util să rețineți încă de acum în nodurile de AST obiectele **ParserRuleContext**, aferente arborelui de derivare generat de ANTLR. Acestea vor fi utile pentru afișarea numelui de fișier în care a apărut o anumită eroare semantică.
- Arhiva încărcată pe **vmchecker** va contine doar directorul cool.

7 Referințe

1. Manualul limbajului Cool.

https://curs.upb.ro/2021/mod/resource/view.php?id=40212