

Compilatori

Corso di Laurea in Informatica

Mauro Leoncini

A.A. 2024/2025

- 1 Generazione dell'AST
 - Architettura del front-end
 - Verso l'ASD di LFM

Compilatori

- 1 Generazione dell'AST
 - Architettura del front-end
 - Verso l'ASD di LFM

Organizzazione modulare

- L'obiettivo è la progettazione e poi l'implementazione di un front-end per il Linguaggio Funzionale Minimo
- La versione 1.0 del front-end produce solo l'*Abstract Syntax Tree* (AST) del programma in input
- In queste slide descriviamo la struttura dell'applicazione
- Potremmo scrivere tutto in due sole unità di programma: lo scanner e il parser, includendo in quest'ultimo un *main program* che coordini tutte le attività
- La soluzione scelta è più *modulare*, manutenibile e “debuggabile”
- La stessa architettura modulare costituisce da sola una migliore documentazione dell'applicazione

I moduli dell'applicazione

- L'applicazione consta dunque dei seguenti moduli
- Un modulo *scanner* per la lettura del file e l'analisi lessicale, generato utilizzando Flex
- Un modulo per il *parsing* e la costruzione dell'AST, generato utilizzando Bison
- Un modulo *driver*, che include tutte le classi C++ di cui i nodi dell'AST costituiscono istanze
- Il modulo driver definisce anche una classe (omonima) che rappresenta il c.d. *parsing context*, ovvero una struttura dati che consente un'efficace condivisione di dati fra parser e scanner (e main program) prescindendo dall'uso di variabili globali
- Un *client* che include il *main program* e il cui compito è di effettuare il parsing dei parametri forniti dall'utilizzatore nella riga di comandi e di “lanciare” la compilazione

Il programma client (1)

```
#include <iostream>
#include "driver.hpp"
int main (int argc, char *argv[]) {
    driver drv;
    bool verbose = false;
    for (int i = 1; i < argc; ++i)
        if (argv[i] == std::string ("-p"))
            drv.trace_parsing = true;
        else if (argv[i] == std::string ("-s"))
            drv.trace_scanning = true;
        else if (argv[i] == std::string ("-v"))
            verbose = true;
        else if (!drv.parse (argv[i])) {
            std::cout << "Parse successful\n";
            if (verbose) drv.root->visit();
        } else return 1;
    return 0;
}
```

Il client e l'uso della classe driver

- Come si vede, l'architettura modulare consente di avere un client molto semplice
- A parte le ovvie operazioni di parsing della linea di comando, dal codice presentato si può iniziare a comprendere l'uso della classe driver
 - In due opportune variabili della classe, `trace_scanning` e `trace_parsing`, il driver inserisce informazioni che saranno utilizzate dallo scanner e (indirettamente) dal parser
 - Un metodo della classe (`parse`) consente di dare inizio al processo di compilazione
 - A fine compilazione, la variabile `root` “contiene” la radice dell'AST, da cui deve iniziare il processo di visita
- Le prossime due slide riportano la definizione della classe driver; quelle immediatamente seguenti mostrano invece “graficamente” l'architettura generale

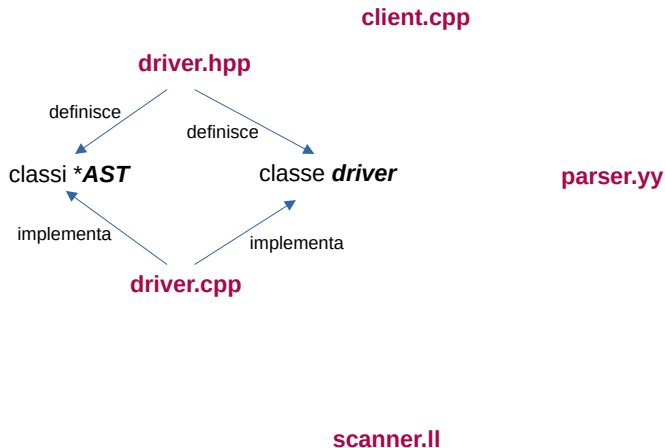
La classe driver: definizione

```
class driver {  
public:  
    driver();  
    void scan_begin();      // Implementata nello scanner  
    void scan_end();        // Implementata nello scanner  
    int parse (const std::string& f);  
  
    RootAST* root;          // Radice dell'AST costruito  
    yy::location location;  //  
    std::string file;       // File sorgente  
  
    bool trace_parsing;     // Per trace debug nel parser  
    bool trace_scanning;    // Per trace debug nello scanner  
};
```

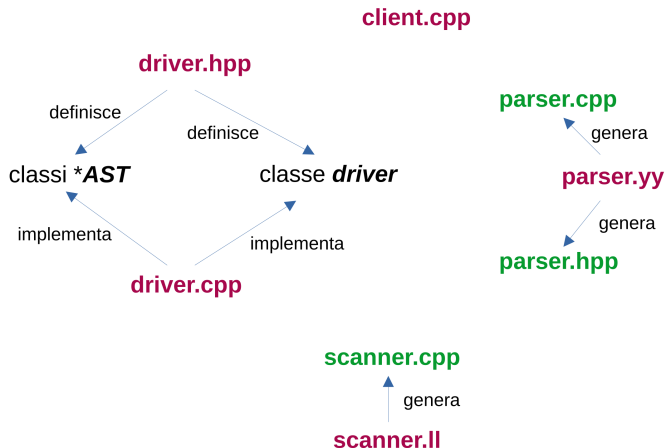

La classe driver: implementazione (parziale)

```
driver::driver(): trace_parsing (false),  
                trace_scanning (false) {};  
  
int driver::parse (const std::string &f) {  
    file = f;  
    location.initialize(&file);  
    scan_begin();  
    yy::parser parser(*this);  
    parser.set_debug_level(trace_parsing);  
    int res = parser.parse();  
    scan_end();  
    return res;  
}
```

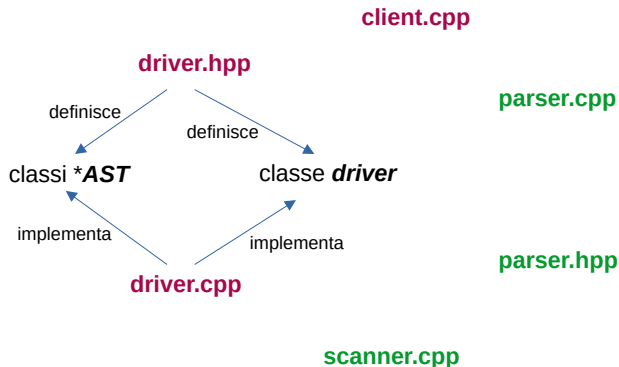
File coinvolti



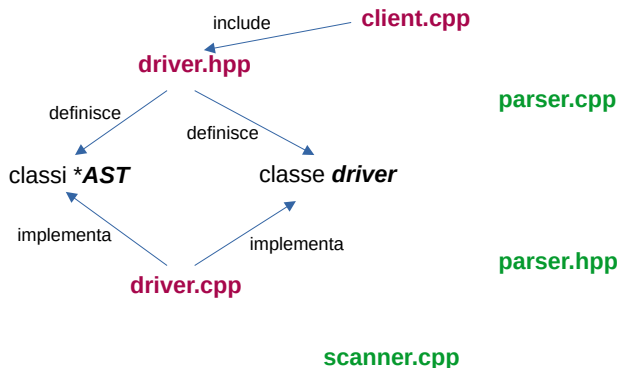
Compilazione di Lexer e Parser



Dopo la compilazione



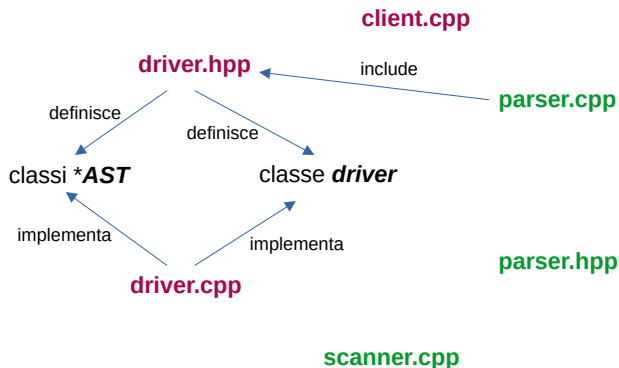
Dipendenze



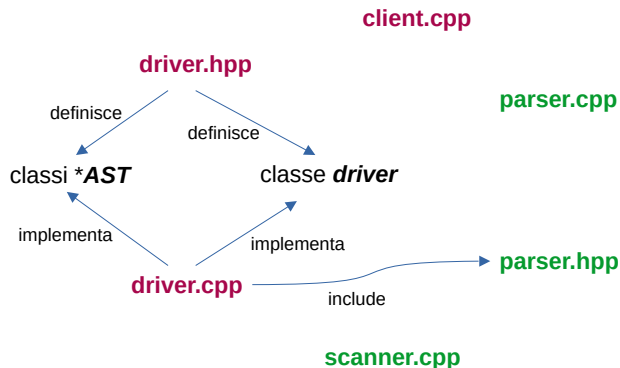
Esistenza di una dipendenza “circolare”

- Le prossime due slide mostrano l'esistenza di una mutua dipendenza di driver e parser
- Per un verso, infatti, il parser necessita di includere `driver.hpp`
- Questa è la dipendenza più evidente perché il driver include le classi `*AST` (che il parser deve usare per costruire l'albero sintattico) e la classe `driver` che funge da contesto
- Tuttavia, anche il driver necessita di includere `parser.hpp`:
 - perché è nel parser che è definita la classe `location` e questa classe è un fondamentale dato da inserire nel contesto
 - perché la definizione del tipo di ritorno di `yylex` è una enumerazione dei vari token name, che sono definiti dal parser
- Per risolvere la circolarità, Bison ha la direttiva `%code requires`, che consente di inserire *forward declaration* nell'header file

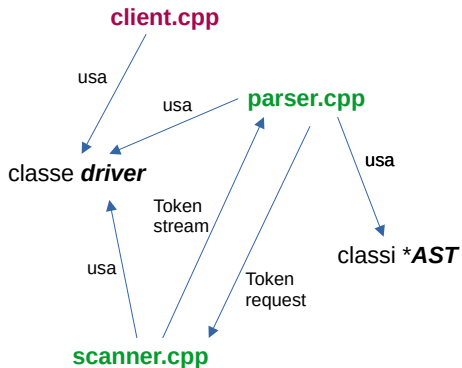
Dipendenze



Dipendenze



Il flusso informativo



Compilatori

1 Generazione dell'AST

- Architettura del front-end
- Verso l'ASD di LFM

I nodi dell'AST

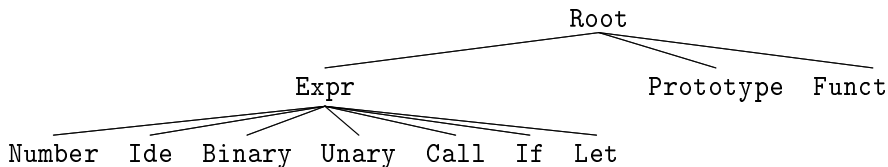
- Dal punto di vista “programmatico”, l'AST altro non è che una struttura dati e dunque la prima decisione da prendere riguarda proprio la struttura da utilizzare
- L'idea è di rappresentare ogni nodo come *oggetto* di una classe
- La classe di appartenenza di un nodo può variare (naturalmente in dipendenza di ciò che il nodo vuole rappresentare), tuttavia tutte le classi dovranno ereditare da una superclasse comune
- Come vedremo, con qualche eccezioni, le classi che andremo a definire corrisponderanno ai simboli non terminali della grammatica
- In generale non esiste però una corrispondenza uno-a-uno fra classi e non terminali
- Inizieremo a riflettere su come rappresentare le espressioni

Rappresentazione delle espressioni

- Per le espressioni introduciamo una classe da cui deriveremo 4 classi, corrispondenti a: (1) operatori binari, (2) variabili, (3) costanti numeriche e (4) chiamata di funzione
- Le 4 sottoclassi rappresentano altrettanti “elementi” costituenti un'espressione. Esse rappresentano però caratteristiche diverse:
 - variabili e costanti numeriche corrispondono a foglie dell'ASD e sono elementi con valore lessicale (di natura differente)
 - gli operatori binari denotano nodi interni con due figli; tralasciando il particolare operatore, richiedono tutti lo stesso trattamento
 - come variabili e costanti, anche una chiamata di funzione etichetta una foglia di un AST ma il trattamento degli argomenti (che naturalmente sono a loro volta espressioni) richiede un collegamento ad un numero arbitrario di altri sotto-alberi.

La gerarchia completa

- In tutto introdurremo 8 classi, così organizzate



- I nomi effettivi che daremo alle classi sono leggermente differenti rispetto alla figura (dove sono stati “accorciati” per ragioni di spazio)
- I nomi della classe Root e delle classi che da essa derivano direttamente hanno suffisso AST
- I nomi che derivano dalla classe Expr hanno suffisso ExprAST
- Le classi vengono definite nel file `driver.hpp` mentre l'implementazione dei metodi è data nel file `driver.cpp`

La classe RootAST

- La classe base della gerarchia include solo metodi *virtuali* (si veda la prossima slide per un veloce “ripasso” sull'uso di tali metodi)

```
typedef std::variant<std::string,double> lexval;  
const lexval NONE = 0.0;
```

```
class RootAST {  
public:  
    virtual ~RootAST() = default;  
    virtual RootAST *left() {return nullptr;};  
    virtual RootAST *right() {return nullptr;};  
    virtual lexval getLexVal() {return NONE;};  
    virtual void visit() {};  
};
```

- I metodi saranno opportunamente ridefiniti nelle sottoclassi

Una digressione: metodi virtuali e loro utilizzo

- Si definisce *virtuale* un metodo dichiarato all'interno di una *classe base* e ridefinito (*overriden*) in una *classe derivata*
- Si tratta di uno strumento per implementare *polimorfismo* a tempo di esecuzione
- Per varie ragioni, può essere necessario fare riferimento ad un metodo M di una classe derivata D usando un “puntatore” il cui tipo è quello di una classe base B
- In questo caso, tecnicamente, il compilatore potrebbe sollevare un'eccezione se B non definisce M oppure se la definisce in modo diverso
- Se M è definita in B come virtuale, a tempo di esecuzione viene (cercata e) chiamata la funzione corretta definita in D
- Per i distruttori questa “costruzione” è di fatto obbligatoria (per far sì che venga distrutto l'oggetto giusto)

La classe base per le espressioni

- La classe `ExprAST` non include metodi virtuali e potrebbe in teoria non essere presente
- In tal caso tutte le classi erediterebbero direttamente da `RootAST`
- La classe viene introdotta principalmente per una maggiore “pulizia” del progetto complessivo
- Consideriamo il caso di un'espressione E costituita, ad es., dalla somma di due (sotto)-espressioni E_1 ed E_2
- E_1 ed E_2 possono essere di uno qualsiasi dei 4 tipi che abbiamo individuato (numero, identificatore, espressione binaria o chiamata di funzione)
- È chiaro dunque che ci deve essere una classe comune per indicare queste espressioni
- Se la classe fosse direttamente `RootAST`, potrebbe risultare lecito comporre un'espressione anche con oggetti delle altre tre classi, ad esempio `FunctionAST`, ma questo non sarebbe corretto

La classe NumberExprAST

Definizione

```
class NumberExprAST : public ExprAST {  
private:  
    int Val;  
public:  
    NumberExprAST(double Val);  
    void visit();  
    lexval getVal() const;  
};
```

Implementazione

```
NumberExprAST::NumberExprAST(double Val): Val(Val) {};  
void NumberExprAST::visit() {  
    std::cout << Val << " "; };  
lexval NumberExprAST::getLexVal() {
```

La classe IdeExprAST

Definizione

```
class IdeExprAST : public ExprAST {  
private:  
    std::string Name;  
public:  
    IdeExprAST(std::string &Name);  
    void visit();  
    lexval getLexVal(); };
```

Implementazione

```
IdeExprAST::IdeExprAST(std::string &Name):  
    Name(Name) {};  
void IdeExprAST::visit() {  
    std::cout << Name << " "; }  
lexval IdeExprAST::getLexVal() {
```

La classe BinaryExprAST: definizione

```
class BinaryExprAST : public ExprAST {
private:
    char Op;
    ExprAST* LHS;
    ExprAST* RHS;
public:
    BinaryExprAST(char Op, ExprAST* LHS, ExprAST* RHS);
    ExprAST* left();
    ExprAST* right();
    void visit();
};
```

La classe BinaryExprAST: implementazione

```
BinaryExprAST::BinaryExprAST(char Op, ExprAST* LHS,  
    ExprAST* RHS): Op(Op), LHS(LHS), RHS(RHS) {};  
ExprAST* BinaryExprAST::left() {  
    return LHS;  
};  
ExprAST* BinaryExprAST::right() {  
    return RHS;  
};  
void BinaryExprAST::visit() {  
    std::cout << "(" << Op << " ";  
    LHS->visit();  
    if (RHS!=nullptr) RHS->visit();  
    std::cout << ")";  
};
```

La classe CallExprAST: definizione

```
class CallExprAST : public ExprAST {
private:
    std::string Callee;
    std::vector<ExprAST*> Args;

public:
    CallExprAST(std::string Callee,
                std::vector<ExprAST*> Args);
    lexval getLexVal() const;
    void visit();
};
```

La classe CallExprAST: implementazione

```
CallExprAST::CallExprAST(std::string Callee,
                          std::vector<ExprAST*> Args): Callee(Callee),
                          Args(std::move(Args)) {};  
lexval CallExprAST::getLexVal() const {  
    lexval lval = Callee;  
    return lval;  
};  
void CallExprAST::visit() {  
    std::cout<< std::get<std::string>(getLexVal())<< "( ";  
    for (ExprAST* arg : Args) {  
        arg->visit();  
    };  
    std::cout << ')';  
};
```

Le classi FunctionAST e PrototypeAST

- Le ultime due classi sono di natura differente, in quanto non implementano espressioni
- La classe FunctionAST rappresenta la definizione *completa* di una funzione
- La classe PrototypeAST rappresenta la definizione del *prototipi* di funzione ed è ovviamente utilizzata dalla classe FunctionAST

La classe PrototypeAST: definizione

```
class PrototypeAST : public RootAST {  
private:  
    std::string Name;  
    std::vector<std::string> Args;  
  
public:  
    PrototypeAST(std::string Name, std::vector<std::string>  
    lexval getLexVal() const;  
    const std::vector<std::string> &getArgs() const;  
    void visit();  
    int argsize();  
};
```

La classe PrototypeAST: implementazione

```
PrototypeAST::PrototypeAST(std::string Name,  
                           std::vector<std::string> Args):  
    Name(Name), Args(std::move(Args)) {};  
lexval PrototypeAST::getLexVal() const {  
    lexval lval = Name; return lval; };  
const std::vector<std::string>& PrototypeAST::getArgs()  
    const { return Args; };  
void PrototypeAST::visit() {  
    std::cout << "extern " << Name << "( ";  
    for (auto it=Args.begin(); it!=Args.end(); ++it) {  
        std::cout << *it << ' '; }  
    std::cout << ')';  
};  
int PrototypeAST::argsize() {  
    return Args.size(); };
```

La classe FunctionAST: definizione

```
class FunctionAST : public RootAST {  
private:  
    PrototypeAST* Proto;  
    ExprAST* Body;  
    bool external;  
  
public:  
    FunctionAST(PrototypeAST* Proto, ExprAST* Body);  
    void visit();  
    int nparams();  
};
```

La classe FunctionAST: implementazione

```
FunctionAST::FunctionAST(PrototypeAST* Proto,
    ExprAST* Body): Proto(Proto), Body(Body) {
    if (Body == nullptr) external=true;
    else external=false; };
void FunctionAST::visit() {
    std::cout << std::get<std::string>
        (Proto->getLexVal()) << "(" ";
    for (auto it=Proto->getArgs().begin();
        it != Proto->getArgs().end(); ++it) {
        std::cout << *it << ' ';
    };
    std::cout << ')';
    Body->visit();
};
int FunctionAST::nparams() {
    return Proto->argsize(); };
```