

#### Dipartimento di Scienze Fisiche, Informatiche e Matematiche

# 3. LAB 1: Introduzione ai passi LLVM

Linguaggi e Compilatori [1215-011]

Corso di Laurea in INFORMATICA (D.M.270/04) [16-262] Anno accademico 2023/2024 **Prof. Andrea Marongiu** andrea.marongiu@unimore.it

# Copyright note

È vietata la copia e la riproduzione dei contenuti e immagini in qualsiasi forma.

È inoltre vietata la redistribuzione e la pubblicazione dei contenuti e immagini non autorizzata espressamente dall'autore o dall'Università di Modena e Reggio Emilia.

#### Credits

- Cooper, Torczon, "Engineering a Compiler", Elsevier
- Aho, Lam, Sethi, Ullman, "Compilatori: principi, tecniche e strumenti seconda edizione", Pearson
- Gibbons, Carnegie Mellon University, "Optimizing Compilers"
- Pekhimenko, University of Toronto, "Compiler Optimization"



#### Dipartimento di Scienze Fisiche, Informatiche e Matematiche

#### **INSTALLAZIONE LLVM 17**

• Il codice sorgente è scaricabile al link

https://github.com/llvm/llvm-project/releases/tag/llvmorg-17.0.6

♥polly-17.0.6.src.tar.xz		8.79 MB	Nov 28, 2023
♦ polly-17.0.6.src.tar.xz.sig	In fondo alla pagina	438 Bytes	Nov 28, 2023
<b>⊘</b> runtimes-17.0.6.src.tar.xz		6.09 KB	Nov 28, 2023
<b>⊘</b> runtimes-17.0.6.src.tar.xz.sig		438 Bytes	Nov 28, 2023
♦ test-suite-17.0.6.src.tar.xz		158 MB	Nov 28, 2023
test-suite-17.0.6.src.tar.xz.sig		438 Bytes	Nov 28, 2023
third-party-17.0.6.src.tar.xz		375 KB	Nov 28, 2023
third-party-17.0.6.src.tar.xz.sig		438 Bytes	Nov 28, 2023
Source code (zip)			Nov 28, 2023
Source code (tar.gz)			Nov 28, 2023

 Creare nella vostra ROOT directory la seguente struttura

```
amarongiu@kernighan:~/workspace/LLVM_17$ ll
total 28
drwxr-xr-x 6 amarongiu compilers 4096 Mar 6 18:04 ./
drwxr-x--- 6 amarongiu compilers 4096 Mar 3 12:17 ../
drwxr-xr-x 19 amarongiu compilers 4096 Mar 7 15:59 BUILD/
drwxr-xr-x 7 amarongiu compilers 4096 Mar 4 12:49 INSTALL/
-rw-r---- 1 amarongiu compilers 88 Mar 6 18:04 setup.sh
drwxr-xr-x 3 amarongiu compilers 4096 Mar 3 12:27 SRC/
drwxr-xr-x 3 amarongiu compilers 4096 Mar 6 18:00 TEST/
```

 Il file zip/tar appena scaricato va copiato in SRC, e lì scompattato

```
amarongiu@kernighan:~/workspace/LLVM_17$ ll
total 28
drwxr-xr-x 6 amarongiu compilers 4096 Mar 6 18:04 ./
drwxr-x--- 6 amarongiu compilers 4096 Mar 3 12:17 ../
drwxr-xr-x 19 amarongiu compilers 4096 Mar 7 15:59 BUILD/
drwxr-xr-x 7 amarongiu compilers 4096 Mar 4 12:49 INSTALL/
-rw-r--r-- 1 amarongiu compilers 88 Mar 6 18:04 setup.sh
drwxr-xr-x 3 amarongiu compilers 4096 Mar 3 12:27 SRC/
drwxr-xr-x 3 amarongiu compilers 4096 Mar 6 18:00 TEST/
```

- La cartella BUILD conterrà il prodotto della compilazione dei sorgenti
  - e delle nostre modifiche

```
amarongiu@kernighan:~/workspace/LLVM_17$ ll
total 28
drwxr-xr-x 6 amarongiu compilers 4096 Mar 6 18:04 ./
drwxr-x--- 6 amarongiu compilers 4096 Mar 3 12:17 ../
drwxr-xr-x 19 amarongiu compilers 4096 Mar 7 15:59 BUILD/
drwxr-xr-x 7 amarongiu compilers 4096 Mar 4 12:49 INSTALL/
-rw-r--r-- 1 amarongiu compilers 88 Mar 6 18:04 setup.sh
drwxr-xr-x 3 amarongiu compilers 4096 Mar 3 12:27 SRC/
drwxr-xr-x 3 amarongiu compilers 4096 Mar 6 18:00 TEST/
```

- La cartella INSTALL conterrà i binari dei vari tools
  - clang, opt, llc, ...
- E le librerie, gli include files, etc.

```
amarongiu@kernighan:~/workspace/LLVM_17$ ll
total 28
drwxr-xr-x 6 amarongiu compilers 4096 Mar 6 18:04 ./
drwxr-x--- 6 amarongiu compilers 4096 Mar 3 12:17 ../
drwxr-xr-x 19 amarongiu compilers 4096 Mar 7 15:59 BUILD/
drwxr-xr-x 7 amarongiu compilers 4096 Mar 4 12:49 INSTALL/
-rw-r---- 1 amarongiu compilers 88 Mar 6 18:04 setup.sh
drwxr-xr-x 3 amarongiu compilers 4096 Mar 3 12:27 SRC/
drwxr-xr-x 3 amarongiu compilers 4096 Mar 6 18:00 TEST/
```

- La cartella TEST conterrà le nostre esercitazioni
  - Ovvero i programmi che saranno oggetto delle nostre ottimizzazioni/analisi

```
amarongiu@kernighan:~/workspace/LLVM_17$ ll
total 28
drwxr-xr-x 6 amarongiu compilers 4096 Mar 6 18:04 ./
drwxr-x--- 6 amarongiu compilers 4096 Mar 3 12:17 ../
drwxr-xr-x 19 amarongiu compilers 4096 Mar 7 15:59 BUILD/
drwxr-xr-x 7 amarongiu compilers 4096 Mar 4 12:49 INSTALL/
-rw-r---- 1 amarongiu compilers 88 Mar 6 18:04 setup.sh
drwxr-xr-x 3 amarongiu compilers 4096 Mar 3 12:27 SRC/
drwxr-xr-x 3 amarongiu compilers 4096 Mar 6 18:00 TEST/
```

- Potete crearvi un semplice bash script (setup.sh) per esportare la cartella dei tools INSTALL/bin
  - export PATH=\$ROOT/INSTALL/bin:\$PATH

```
amarongiu@kernighan:~/workspace/LLVM_17$ ll
total 28
drwxr-xr-x 6 amarongiu compilers 4096 Mar 6 18:04 ./
drwxr-x--- 6 amarongiu compilers 4096 Mar 3 12:17 ../
drwxr-xr-x 19 amarongiu compilers 4096 Mar 7 15:59 BUILD/
drwxr-xr-x 7 amarongiu compilers 4096 Mar 4 12:49 INSTALL/
-rw-r---- 1 amarongiu compilers 88 Mar 6 18:04 setup.sh
drwxr-xr-x 3 amarongiu compilers 4096 Mar 3 12:27 SRC/
drwxr-xr-x 3 amarongiu compilers 4096 Mar 6 18:00 TEST/
```

 Così facendo la vostra installazione può convivere con altre versioni di LLVM installate nel sistema

• Potete crearvi un semplice bash script (setup.sh)

```
per e
• e>

amarongiu(
total 28)
drwxr-xr-
```

 Così facendo la vostra installazione può convivere con altre versioni di LLVM installate nel sistema

- L'installazione della toolchain prevede tre steps:
  - Configurazione
  - Compilazione
  - Installazione

- Possiamo fare riferimento alla documentazione ufficiale
  - <a href="https://llvm.org/docs/GettingStarted.html#getting-started-with-llvm">https://llvm.org/docs/GettingStarted.html#getting-started-with-llvm</a>

# Configurazione

- cd ROOT/BUILD
- cmake -G "Unix Makefiles"
   -DCMAKE\_BUILD\_TYPE=Debug
   -DCMAKE\_INSTALL\_PREFIX=\$ROOT/INSTALL
   [other options] \$ROOT/SRC

# Compilazione

- cd ROOT/BUILD (dovreste già trovarvi qui)
- make −j2 (l'opzione indica l'utilizzo di più cores per la compilazione)

## Installazione

- cd ROOT/BUILD (dovreste già trovarvi qui)
- make install



#### Dipartimento di Scienze Fisiche, Informatiche e Matematiche

# Scrivere un passo LLVM

# Ricorda: I passi LLVM

- Abbiamo visto che il middle-end è organizzato come una sequenza di passi
  - *Passi* di analisi
    - Consumano la IR e raccolgono informazioni sul programma
  - Passi di trasformazione
    - Trasformano il programma e producono nuova IR
- Perché esiste questo isolamento?
  - Migliore leggibilità
  - Diversi passi potrebbero richiedere la stessa informazione
  - L'isolamento evita analisi ridondante
- Per analizzare il codice e trasformarlo occorre una IR espressiva che mantenga tutte le informazioni importanti da trasmettere da un passo all'altro

#### La IR di LLVM

 La IR di LLVM ha una sintassi ed una semantica simile a quelle del linguaggio Assembly a cui siete abituati (es., RISC-V)

```
int main()
{
    return 0;
}
```

```
define i32 @main() ...
{
    ret i32 0
}
```

# Come scrivere un passo LLVM?

- Per rispondere a questa domanda bisogna prima comprendere i seguenti punti:
  - Moduli LLVM:
    - Come è tradotto il nostro programma in LLVM?
  - Iteratori:
    - Come attraversare il modulo?
  - Downcasting:
    - Come ricavare maggiori informazioni dagli iteratori?
  - Interfacce dei passi LLVM:
    - Che interfacce fornisce LLVM per scrivere i passi?

https://llvm.org/docs/WritingAnLLVMNewPMPass.html

https://llvm.org/docs/WritingAnLLVMPass.html

#### Moduli LLVM

#### Il nostro programma

- Module
  - lista di Function e variabili globali

**Un Modulo LLVM** 

- Function
  - lista di BasicBlocks e argomenti
- BasicBlock
  - lista di Instruction
- Istruzioni • Istruction
  - Opcode e operandi

 Funzioni **Basic Blocks** 

Files

Andrea Marongiu - Linguaggi e Compilatori - 2023/2024

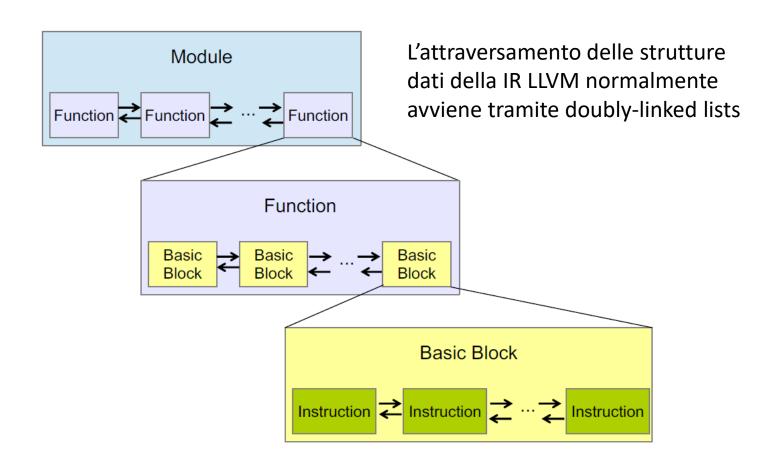
#### Iteratori

```
Module &M = ...;
for (auto iter = M.begin(); iter != M.end(); ++iter) {
   Function &F = *iter;
   // do some stuff for each function
}
```

#### Nota:

• Sintassi simile a quella del container STL vector.

#### Iteratori



# Downcasting

- Perché ci serve il **Downcasting**?
- Immaginiamo di avere una Instruction
  - Come facciamo a sapere se è un'istruzione unaria o binaria?
  - O capire se è una branch instruction o una call instruction?
- Il **Downcasting** ci aiuta a recuperare maggiore informazione dagli Iterators
- Es.:

# Interfacce dei passi LLVM

- LLVM fornisce diverse interfacce per i passi
  - BasicBlockPass: itera sui basic blocks
  - CallGraphSCCPass: itera sui nodi del call graph
  - FunctionPass: itera sulla lista delle funzioni nel modulo
  - LoopPass: itera sui loops, in ordine inverso di nesting
  - ModulePass: generico passo interprocedurale
  - RegionPass: itera sulle SESE regions, in ordine inverso di nesting
- Come usare queste interfacce?
  - Lo vedremo più avanti

# (New) Pass manager

- Il pass manager del middle-end ha una sequenza di default di applicazione dei passi
- Il default si può alterare invocando una sequenza arbitraria di passi tramite linea di comando

```
$ opt -passes='pass1,pass2' /tmp/a.ll -S
# -p is an alias for -passes
$ opt -p pass1,pass2 /tmp/a.ll -S
```

https://llvm.org/docs/NewPassManager.html https://llvm.org/docs/CommandGuide/opt.html



#### Dipartimento di Scienze Fisiche, Informatiche e Matematiche

#### LAB 1 – TEST PASS

# Test Pass – Sorgente

- Scaricate dalla pagina Moodle i files di test per l'esercitazione 1
  - Fibonacci.c
  - Loop.c

Per produrre la IR da dare in pasto al middle-end ci serve clang (il frontend)
 produce la IR solo compilazione (genera assembly)

```
• clang -02 -emit-llvm -S -c test/Loop.c \
-o test/Loop.ll input file
```

 Oppure si può prima produrre il bytecode e poi disassemblare per produrre la forma assembly

Generazione del byte code

- clang -02 -emit-llvm -c test/Loop.c \
   test/Loop.bc
- llvm-dis test/Loop.bc -o=./test/Loop.ll

 Per ognuno dei test benchmarks produrre la IR con clang e analizzarla, cercando di capire cosa significa ogni parte

Disegnare il CFG per ogni funzione

```
int g;
int g_incr(int c) {
  g += c;
  return g;
}
SORGENTE
```

```
@g = dso_local local_unnamed_addr global i32 0, align 4

define dso_local i32 @g_incr(i32 noundef %0) local_unnamed_addr #0
{
    %2 = load i32, i32* @g, align 4, !tbaa !3
    %3 = add nsw i32 %2, %0
    store i32 %3, i32* @g, align 4, !tbaa !3
    ret i32 %3
}
LLVM IR
```

```
symbol will resolve within
  int q;
                               the same local unit
  int g_incr(int c) {
   q += c;
                                    The address of the object is not
   return q;
                                    known within the module
                   SORGENTE
@g = dso local local unnamed addr global i32 0, align 4
define dso local i32 @g incr(i32 noundef %0) local unnamed addr #0
 %2 = 10ad i32, i32* @g, align 4, !tbaa !3
 %3 = add nsw i32 %2, %0
 store i32 %3, i32* @g, align 4, !tbaa !3
 ret i32 %3
                        Attributes are described later in the file
                                                                  LLVM IR
```

```
; Function Attrs: nofree norecurse nosync nounwind uwtable
define dso local i32 @loop(i32 noundef %0, i32 noundef %1, i32
noundef %2) local unnamed addr #1 {
  %4 = load i32, i32* @q, align 4, !tbaa !3
                                                          IIVM IR
  %5 = icmp sqt i32 %1, %0
 br i1 %5, label %6, label %10
6:
                             ; preds = %3
  %7 = \text{sub i} 32 %1, %0
  %8 = \text{mul i} 32 \%7, \%2
  %9 = add i32 %4, %8
  store i32 %9, i32* @q, align 4, !tbaa !3
 br label %10
10:
                             ; preds = %6, %3
  %11 = phi i32 [ %9, %6 ], [ %4, %3 ]
  ret i32 %11 h
                                           int loop(int a, int b, int c) {
                                             int i, ret = 0;
                                             for (i = a; i < b; i++)
                                               g incr(c);
                                                                 SORGENTE
```

```
; Function Attrs: nofree norecurse nosync nounwind uwtable
define dso local i32 @loop(i32 noundef %0, i32 noundef %1, i32
noundef %2) local unnamed addr #1 {
  %4 = load i32, i32* @q, align 4, !tbaa !3
                                                          IIVM IR
  %5 = icmp sqt i32 %1, %0
                                            BB1
  br i1 %5, label %6, label %10
                             ; preds = %3
  %7 = sub i32 %1, %0
  %8 = \text{mul i} 32 \%7, \%2
  %9 = add i32 %4, %8
  store i32 %9, i32* @g, align 4, !tbaa !3
  br label %10
10:
                             ; preds = %6, %3
  %11 = phi i32 [ %9, %6 ], [ %4, %3 ]
  ret i32 %11 h
                                           int loop (int a, int b, int c) {
                                  BB3
                                             int i, ret = 0;
                                             for (i = a; i < b; i++)
                                               g incr(c);
                                                                 SORGENTE
```

```
; Function Attrs: nofree norecurse nosync nounwind uwtable
   define dso local i32 @loop(i32 noundef %0, i32 noundef %1, i32
   noundef %2) local unnamed addr #1 {
     %4 = load i32, i32* @q, align 4, !tbaa !3
                                                             IIVM IR
     %5 = icmp sqt i32 %1, %0
    br i1 %5, label %6, label %10
   6:
                                ; preds = %3
     %7 = \text{sub i} 32 %1, %0
     %8 = \text{mul i} 32 \%7, \%2
     %9 = add i32 %4, %8
     store i32 %9, i32* @q, align 4, !tbaa !3
     br label %10
   10:
                                ; preds = %6, %3
     %11 = phi i32 [ %9, %6 ], [ %4, %3 ]
     ret i32 %11 h
                                              int loop(int a, int b, int c) {
                                                int i, ret = 0;
                                                for (i = a; i < b; i++)
Cos'è successo al loop?
                                                  g incr(c);
                                                                    SORGENTE
```

# Esercizio 1 – IR e CFG

- Provare a rigenerare la IR con l'opzione –00 al comando di invocazione di clang
- Cosa cambia nell'intermedio?
  - Provate a visualizzare le due IR affiancate nell'editor
- Perché?
  - Provate ad aggiungere il flag —Rpass=.\* al comando di invocazione di clang (con –O2)

- Predisponiamo lo scheletro per un nuovo passo
- Tutti i passi LLVM ereditano da CRTP¹ mix-in PassInfoMixin<PassT>.
- Ogni passo deve implementare un metodo run()
   che ritorna un oggetto PreservedAnalysis e
   prende in ingresso una qualche unità IR e un
   analysis manager.
  - Es., per un Function pass
  - PreservedAnalyses run(Function &F, FunctionAnalysisManager &AM);

- Creiamo il nostro nuovo passo come parte delle Transforms/Utils
- Prima di tutto ci serve un header file
- cd ROOT/SRC/llvm/include/llvm/Transforms/Utils/
- vi TestPass.h

```
#ifndef LLVM_TRANSFORMS_TESTPASS_H
#define LLVM_TRANSFORMS_TESTPASS_H
#include "llvm/IR/PassManager.h"

namespace llvm {

class TestPass : public PassInfoMixin<TestPass> {
 public:
    PreservedAnalyses run(Function &F, FunctionAnalysisManager &AM);
};

} // namespace llvm
#endif // LLVM_TRANSFORMS_TESTPASS _H
```

- Creiamo il nostro nuovo passo come parte delle Transforms/Utils
- Prima di tutto ci serve un header file
- cd ROOT/SRC/llvm/include/llvm/Transforms/Utils/
- vi TestPass.h ← O qualunque sia il vostro editor preferito

```
#ifndef LLVM_TRANSFORMS_TESTPASS_H
#define LLVM_TRANSFORMS_TESTPASS_H
#include "llvm/IR/PassManager.h"

namespace llvm {

class TestPass : public PassInfoMixin<TestPass> {
 public:
    PreservedAnalyses run(Function &F, FunctionAnalysisManager &AM);
};

} // namespace llvm
#endif // LLVM_TRANSFORMS_TESTPASS _H
```

- Quindi ci serve il file sorgente principale del passo
- cd ROOT/SRC/llvm/Transforms/Utils/
- vi TestPass.cpp

https://llvm.org/docs/WritingAnLLVMNewPMPass.html

- Quindi ci serve il file sorgente principale del passo
- cd ROOT/SRC/llvm/Transforms/Utils/

E non corrompe nessuna delle analisi già fatte sulla IR (ovvero, le preserva tutte)

Il nostro passo si limita a stampare il nome di tutte le funzioni che trova nel file da compilare

https://llvm.org/docs/WritingAnLLVMNewPMPass.html

- Dobbiamo quindi "registrare" il passo nel pass manager.
- Dal momento che il pass manager è generato automaticamente,
   dobbiamo modificare un paio di files che controllano la generazione:
  - Aggiungiamo questa istruzione al file ROOT/SRC/llvm/lib/Passes/PassRegistry.def
    - FUNCTION PASS("testpass", TestPass())
    - Che registrerà il passo col nome "testpass" (useremo questa stringa per attivare il passo con opt)

NOTA: Occorre inserire l'istruzione nella sezione FUNCTION PASS

Come si può vedere qui sono specificate diverse interfacce per i passi:

```
MODULE_ANALYSIS; MODULE_PASS; MODULE_PASS_WITH_PARAMS; CGSCC_ANALYSIS; CGSCC_PASS; GCSCC_PASS_WITH_PARAMS; FUNCTION_ANALYSIS; FUNCTION_PASS; FUNCTION_PASS_WITH_PARAMS; LOOP_ANALYSIS; LOOP_PASS; LOOP_PASS_WITH_PARAMS
```

https://llvm.org/docs/WritingAnLLVMNewPMPass.html

- Dobbiamo quindi "registrare" il passo nel pass manager.
- Dal momento che il pass manager è generato automaticamente, dobbiamo modificare un paio di files che controllano la generazione:
  - 1. Aggiungiamo questa istruzione al file

ROOT/SRC/llvm/lib/Passes/PassRegistry.def

- FUNCTION PASS("testpass", TestPass())
- Che registrerà il passo col nome "testpass" (useremo questa stringa per attivare il passo con opt)
- 2. Aggiungiamo questa istruzione al file

ROOT/SRC/llvm/lib/Passes/PassBuilder.cpp

• #include "llvm/Transforms/Utils/TestPass.h"

https://llvm.org/docs/WritingAnLLVMNewPMPass.html

- Dobbiamo quindi "registrare" il passo nel pass manager.
- Dal momento che il pass manager è generato automaticamente, dobbiamo modificare un paio di files che controllano la generazione:
  - 1. Aggiungiamo questa istruzione al file

ROOT/SRC/llvm/lib/Passes/PassRegistry.def

- FUNCTION PASS("testpass", TestPass())
- Che registrerà il passo col nome "testpass" (useremo questa stringa per attivare il passo con opt)
- 2. Aggiungiamo questa istruzione al file

ROOT/SRC/llvm/lib/Passes/PassBuilder.cpp

- #include "llvm/Transforms/Utils/TestPass.h"
- 3. Possiamo a questo punto compilare il nostro passo
  - cd ROOT/BUILD
  - make opt

NOTA: A questo stadio abbiamo già prodotto un eseguibile di opt, che si trova in ROOT/BUILD/bin

È possibile utilizare direttamente questa versione del tool (l'installazione è opzionale)

https://llvm.org/docs/WritingAnLLVMNewPMPass.html

- Dobbiamo quindi "registrare" il passo nel pass manager.
- Dal momento che il pass manager è generato automaticamente, dobbiamo modificare un paio di files che controllano la generazione:
  - 1. Aggiungiamo questa istruzione al file

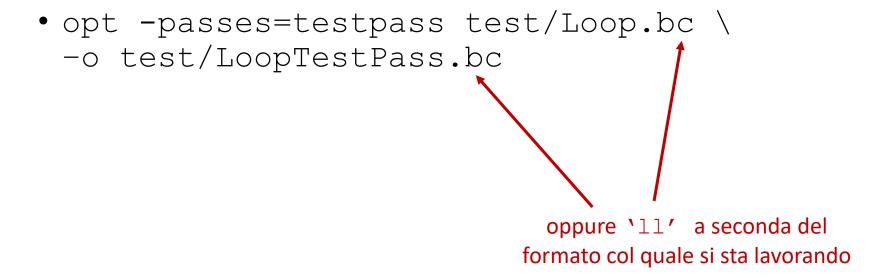
ROOT/SRC/llvm/lib/Passes/PassRegistry.def

- FUNCTION PASS("testpass", TestPass())
- Che registrerà il passo col nome "testpass" (useremo questa stringa per attivare il passo con opt)
- 2. Aggiungiamo questa istruzione al file

ROOT/SRC/llvm/lib/Passes/PassBuilder.cpp

- #include "llvm/Transforms/Utils/TestPass.h"
- 3. Possiamo a questo punto compilare il nostro passo
  - cd ROOT/BUILD
  - make opt
- 4. E installarlo (opzionale)
  - make install

- Possiamo ora invocare l'ottimizzatore (opt) con il flag per fare overriding del pass manager di default
  - indichiamo noi la lista di passi da applicare



- Possiamo ora invocare l'ottimizzatore (opt) con il flag per fare overriding del pass manager di default
  - indichiamo noi la lista di passi da applicare
- opt -passes=testpass test/Loop.bc \-o test/LoopTestPass.bc

dal momento che il nostro è un passo di analisi che non produce output (non altera la IR) possiamo disabilitare l'output

Rimpiazzare il flag -o ... con -disable-output

• Se avete fatto tutto correttamente l'esecuzione del passo su Loop.ll dovrebbe produrre questo output:

```
g_incr
loop
```

• Qui comincia il nostro lavoro...

- Estendete il passo TestPass di modo che analizzi la IR e stampi alcune informazioni utili per ciascuna della funzioni che compaiono nel programma di test
  - Nome
  - 2. Numero di argomenti ('N+\*' in caso di funzione variadica)(\*)
  - 3. Numero di chiamate a funzione nello stesso modulo
  - 4. Numero di *Basic Blocks*
  - 5. Numero di *Istruzioni*
- (\*) es., per la funzione int printf (const char \*format, ...); bisogna stampare '1+\*'

- La documentazione è nostra amica
  - Indice delle classi per la IR LLVM
  - https://llvm.org/doxygen/classes.html

• Trasformare il Function Pass in un Module Pass, preservando la sua funzionalità