

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
⊘ runtimes-17.0.6.src.tar.xz		6.09 KB	Nov 28, 2023
⊘ 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
 - https://llvm.org/docs/GettingStarted.html#getting-started-with-llvm

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

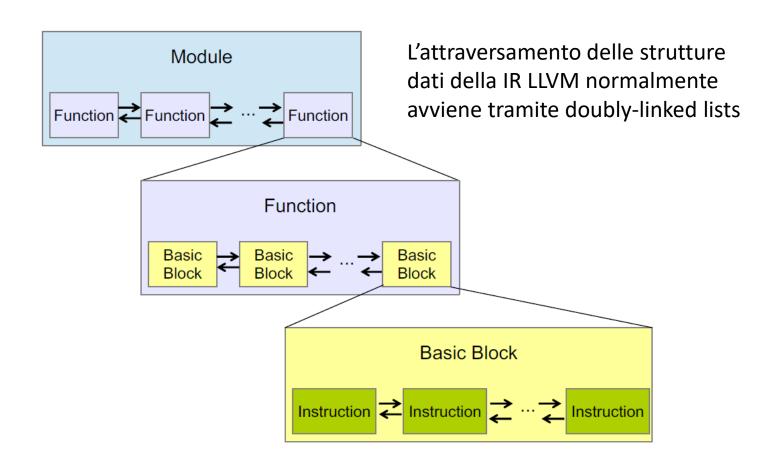
Iteratori

```
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* @g, 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)

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

- 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);

Ex : C'è un passoche costr

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

- 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

 Serve per vederese 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

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

- 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"

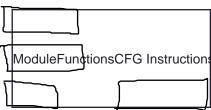
namespace llvm {

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

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

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

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



41

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()) Stringa che andremo a chiamare con opt
 - 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"

opt -passes=testpass

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

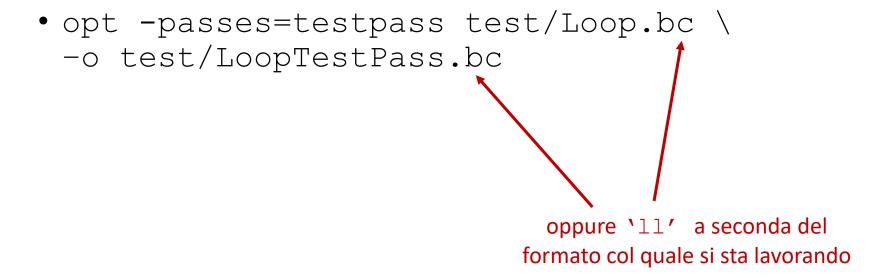
ROOT/SRC/llvm/lib/Passes/PassRegistry.def

- 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