Compilation : le Middle End

Patrick Carribault patrick.carribault@cea.fr



- Modification du compilateur
 - Plugin
 - Evénement
 - Pass manager
- Manipulation du code
 - Structures GIMPLE
 - Structures CFG
- Gestion des directives OpenMP dans GCC
 - Introduction à OpenMP
 - Transformation manuelle
 - Implémentation dans le compilateur GCC



- Modification du compilateur
 - Plugin
 - Evénement
 - Pass manager
- Manipulation du code
 - Structures GIMPLE
 - Structures CFG
- Gestion des directives OpenMP dans GCC
 - Introduction à OpenMP
 - Transformation manuelle
 - Implémentation dans le compilateur GCC



- Catégories de modifications
 - Corrections de bugs
 - Ajout de fonctionnalités
- Ajout de fonctionnalités
 - Nouveau langage en entrée
 - Nouvelle architecture cible
 - Nouvelle passe (analyse/transformation/optimisation)
- Comment faire des modifications dans le compilateur GCC ?
 - Nouveau Front-end
 - Nouvelle description d'architecture (machine description)
 - Nouvelle passe
- Comment ajouter une nouvelle passe ?
 - Ajout direct dans le cœur du compilateur
 - Programmation d'un plugin externe

Description d'un plugin

Plugin

- Bout de code chargé par le compilateur au moment de la compilation d'un fichier
- Sous forme de bibliothèque dynamique
- Interaction avec le cœur du compilateur

Contenu minimal d'un plugin

- Initialisation : fonction prédéfinie qui retourne 0 si tout se passe bien
- Licence GPL : déclaration d'une variable globale prédéfinie

```
int plugin_is_GPL_compatible ;
```

Etapes

- 1. Compilation du plugin en une bibliothèque dynamique
- 2. Exécution
 - Lors de la compilation d'un fichier : renseigné l'utilisation d'un plugin
 - Possibilité de mettre des arguments

Initialisation d'un plugin

- Fonction d'initialisation du plugin
 - int plugin_init (
 struct plugin_name_args *plugin_info,
 struct plugin_gcc_version *version
);
- Chaque plugin doit implémenter cette fonction
- Point d'entrée
 - Fonction main dans le cœur du compilateur
 - Lors de la phase d'initialisation des plugins, le compilateur appelle la fonction plugin_init de tous les plugins (de façon séquentielle)
- Où est définit ce prototype ?
 - Dans le header gcc-plugin.h

Plugin minimal

```
#include <gcc-plugin.h>
int plugin is GPL compatible;
int
plugin init (struct plugin name args *plugin info,
                struct plugin gcc version *version)
        printf( "Initialization of my plugin\n" );
        return 0 ;
```

Compilation d'un plugin

- Etape 1 : compilation séparée des fichiers appartenant au plugins
 - Besoin du chemin où sont stocker les headers servant au plugin (comme gcc-plugin.h)
 - Commande: gcc -print-file-name=plugin
 - Donne le répertoire de base pour les fichies qui concernent les plugins
 - Besoin d'ajouter le sous-répertoire include pour la recherche de header (option -I pour le compilateur)
- Etape 2 : link de ces fichiers pour créer une bibliothèque dynamique
 - Utilisation de l'option -shared
 - Extension par convention: .so

4

Compilation d'un plugin

```
carribaultp$ gcc -print-file-name=plugin
/media/sf_PartageVM/GCC/gcc_install/lib/gcc/i686-pc-linux-gnu/4.7.1/plugin
carribaultp$ gcc -I/media/sf_PartageVM/GCC/gcc_install/lib/gcc/i686-pc-linux-gnu/4.7.1/plugin/include -c plugin.c
carribaultp$ gcc -shared -o plugin.so plugin.o
```

```
carribaultp$ gcc -print-file-name=plugin
/media/sf_PartageVM/GCC/gcc_install/lib/gcc/i686-pc-linux-gnu/4.7.1/plugin
carribaultp$ gcc -I`gcc -print-file-name=plugin`/include -c plugin.c
carribaultp$ gcc -shared -o plugin.so plugin.o
```



- Pas d'exécution directe d'un plugin
 - Fonction main dans le compilateur
 - Plugin contrôlé par le compilateur
 - Le compilateur connaît un point d'entrée pour le plugin (fonction d'initialisation avec un prototype forcé)
- Option pour renseigner un plugin à utiliser lors de la compilation
 - -fplugin=name
 - L'argument name est le nom de la bibliothèque dynamique contenant le plugin (e.g., plugin.so)
 - Possibilité d'utiliser plusieurs plugins !

Exécution d'un plugin

```
#include <gcc-plugin.h>
int plugin is GPL compatible;
int
plugin init (struct plugin name args *plugin info,
                struct plugin gcc version *version)
        printf( "Initialization of my plugin\n" );
        return 0 ;
```

Exécution d'un plugin

```
carribaultp$ cat test.c
#include <stdio.h>
void f() {
printf( "In f\n" );
void g() {
printf( "In g\n" ) ;
carribaultp$ gcc -fplugin=./plugin.so -c test.c
Initialization of my plugin
```

Structures d'initialisation

Rappel: fonction d'initialisation du plugin

```
int plugin_init (
    struct plugin_name_args *plugin_info,
    struct plugin_gcc_version *version
);
```

- Deux arguments en entrée de la fonction
 - Arguments fournis par le compilateur
 - Correspond à deux pointeurs sur des structures
 - Information sur le contexte d'exécution
 - Définition dans le header gcc-plugin.h



- Second argument : informations sur le compilateur qui exécute ce plugin
- Détail de cette structure

```
struct plugin_gcc_version
{
   const char *basever;
   const char *datestamp;
   const char *devphase;
   const char *revision;
   const char *configuration_arguments;
};
```

Information sur GCC

```
carribaultp$ gcc -fplugin=./plugin.so -c test.c
Plugin initialization:
    basever = 4.7.1
    datestamp = 20120614
    devphase =
    revision =
    config = /media/sf PartageVM/GCC/gcc-4.7.1/configure --disable-bootstrap --prefix=/media/sf PartageVM/GCC/gcc install/ --enable-languages=c,c++,fortran
```

- Premier argument : informations sur le contexte d'exécution du plugin
- Détail de cette structure

- Le champ argy représente les arguments donnés au plugin lors de l'exécution de la compilation
 - Option: -fplugin-arg-name-key1[=value1]
 - Nom du plugin (sans le chemin, ni l'extension .so): name
 - Nom de l'argument : key1
 - Valeur de l'argument (optionnelle) : value1
- Structure pour accéder aux arguments

```
#include <qcc-pluqin.h>
int plugin is GPL compatible;
int plugin init (struct plugin name args *plugin info,
                struct plugin gcc version *version) {
        int i :
        printf( "Plugin initialization:\n" );
        printf( "\tbase name = %s\n", plugin info->base name ) ;
        printf( "\tfull name = %s\n", plugin info->full name ) ;
        printf( "\targc = %d\n", plugin info->argc );
        for ( i = 0 ; i < plugin info->argc ; <math>i++ ) {
                printf( "\t\tArq %d: %s = %s\n", i,
                                plugin info->argv[i].key,
                                plugin info->argv[i].value ) ;
        printf( "\tversion = %s\n", plugin info->version );
        printf( "\thelp = %s\n", plugin info->help );
        return 0 :
```

```
carribaultp$ gcc -fplugin=./plugin.so -c test.c
Plugin initialization:
       base name = plugin
       full name = ./plugin.so
        argc = 0
        version = (null)
       help = (null)
carribaultp$ qcc -fpluqin=./pluqin.so -fpluqin-arg-pluqn-mon arg1=toto -c test.c
ccl: error: plugin plugin should be specified before -fplugin-arg-plugin-mon argl=toto in the command line
Plugin initialization:
        base name = plugin
        full name = ./plugin.so
        argc = 0
       version = (null)
       help = (null)
carribaultp$ gcc -fplugin=./plugin.so -fplugin-arg-plugin-mon arg1=toto -c test.c
Plugin initialization:
        base name = plugin
       full name = ./plugin.so
        argc = 1
                Arg 0: mon arg1 = toto
        version = (null)
       help = (null)
carribaultp$ gcc -fplugin=./plugin.so -fplugin-arg-plugin-mon arg1=toto -fplugin-arg-plugin-val=2 -c test.c
Plugin initialization:
        base name = plugin
        full name = ./plugin.so
        argc = 2
                Arg 0: mon arg1 = toto
               Arg 1: val = 2
       version = (null)
        help = (null)
```



Plan du cours

- Modification du compilateur
 - Plugin
 - Evénement
 - Pass manager
- Manipulation du code
 - Structures GIMPLE
 - Structures CFG
- Gestion des directives OpenMP dans GCC
 - Introduction à OpenMP
 - Transformation manuelle
 - Implémentation dans le compilateur GCC



- Pour le moment, le plugin s'initialise
 - Dans cette fonction, il faut donner des infos au compilateur sur le comportement de notre plugin
- Programmation évènementielle avec des callbacks
 - Enregistrement d'évènements à capturer par le plugin
 - Appel d'une fonction pour l'enregistrement avec un type d'évènement
 - Ajout d'un pointeur de fonction pour désigner la fonction que le compilateur doit appeler lorsque l'évènement se produit
- Liste des évènements dans le fichier plugin.def

Liste exhaustive

- PLUGIN_PASS_MANAGER_SETUP,
- PLUGIN FINISH TYPE,
- PLUGIN FINISH DECL,
- PLUGIN_FINISH_UNIT,
- PLUGIN_PRE_GENERICIZE,
- PLUGIN FINISH,
- PLUGIN_INFO,
- PLUGIN GGC START,
- PLUGIN_GGC_MARKING,
- PLUGIN GGC END,
- PLUGIN_REGISTER_GGC_ROOTS,
- PLUGIN REGISTER GGC CACHES,
- PLUGIN ATTRIBUTES,
- PLUGIN_START_UNIT,
- PLUGIN PRAGMAS,
- PLUGIN ALL PASSES START,
- PLUGIN_ALL_PASSES_END,
- PLUGIN_ALL_IPA_PASSES_START,
- PLUGIN_ALL_IPA_PASSES_END,
- PLUGIN_OVERRIDE_GATE,
- PLUGIN_PASS_EXECUTION,
- PLUGIN_EARLY_GIMPLE_PASSES_START,
- PLUGIN_EARLY_GIMPLE_PASSES_END,
- PLUGIN_NEW_PASS,
- PLUGIN_EVENT_FIRST_DYNAMIC



- PLUGIN_PASS_MANAGER_SETUP
 - Permet d'interagir avec le pass manager pour ajouter une nouvelle passe
- PLUGIN_START_UNIT
 - Utile pour initialiser des données (e.g., ouverture de fichiers) au début de la compilation d'un fichier
- PLUGIN_FINISH ou PLUGIN_FINISH_UNIT
 - Utile pour finaliser des données (e.g., fermeture de fichiers)
 à la fin de la compilation d'un fichier
- PLUGIN_PRAGMAS
 - Ajout de la reconnaissance d'une directive (#pragma en C/C++)

Enregistrement

Fonction pour enregister un évènement :

- Arguments
 - plugin_name : nom du plugin sans le chemin ni l'extension
 - Utilisation de plugin_info->base_name pour le plugin courant
 - event : évènement à enregistrer
 - callback : fonction appelée lorsque cet évènement apparait
 - user_data : données utilisateurs utiles pour le callback
- Selon les évènements,
 - callback peut être NULL
 - user_data peut être NULL
- Prototype de la fonction de call back

```
void (*plugin_callback_func) (void *gcc_data, void *user_data);
```

Exemple de callback

```
#include <gcc-plugin.h>
int plugin is GPL compatible;
void callback start unit (void *gcc data, void *user data) {
        printf( "Callback start unit\n" );
void callback finish unit (void *gcc data, void *user data) {
        printf( "Callback finish unit\n" );
void callback finish (void *gcc data, void *user data) {
        printf( "Callback finish\n" );
int plugin init (struct plugin name args *plugin info,
                struct plugin gcc version *version) {
        register callback (plugin info->base name,
                        PLUGIN START UNIT,
                        callback start unit,
                        NULL );
        register callback (plugin info->base name,
                        PLUGIN FINISH UNIT,
                        callback finish unit,
                        NULL );
        register callback (plugin info->base name,
                        PLUGIN FINISH.
                        callback finish,
                        NULL );
        return 0 ;
```

Exemple de callback

```
carribaultp$ gcc -fplugin=./plugin.so -c test.c
Callback start unit
Callback finish unit
Carribaultp$ gcc -fplugin=./plugin.so -c test.c test2.c
Callback start unit
Callback finish unit
Callback finish
Callback start unit
Callback start unit
Callback finish
Callback finish unit
Callback finish
```



Plan du cours

- Modification du compilateur
 - Plugin
 - Evénement
 - Pass manager
- Manipulation du code
 - Structures GIMPLE
 - Structures CFG
- Gestion des directives OpenMP dans GCC
 - Introduction à OpenMP
 - Transformation manuelle
 - Implémentation dans le compilateur GCC



Création d'une nouvelle passe

- Etapes pour ajouter une nouvelle passe
 - 1. Définition d'une nouvelle passe
 - 2. Insertion dans le *pass manager*
 - Enregistrement de l'évènement associé pour le plugin

1 - Définition d'une passe

- Structure d'une passe
 - Définie dans tree-pass.h
 - Localisée dans répertoire include des plugins
- Nom: struct opt pass
- Champs intéressants :
 - Type de passes (voir ci-après)

```
enum opt pass type type
```

Nom de la passe

```
const char *name;
```

Fonction pour la décision d'exécution

```
bool (*gate) (void);
```

Fonction d'exécution de la passe

```
unsigned int (*execute) (void);
```

1 - Définition d'une passe

Type de passe (différences ?)

```
enum opt_pass_type {
   GIMPLE_PASS,
   RTL_PASS,
   SIMPLE_IPA_PASS,
   IPA_PASS
};
```

- Fonction pour la décision d'exécution
 - Retourne un booléen
 - Permet d'activer la passe seulement dans un contexte particulier (niveau d'optimisation, option, ...)
- Fonction d'exécution de la passe
 - Corps de la passe proprement dite
 - Cette fonction n'est appelée que si la gate a répondue VRAI

2 – Insertion de la passe

- Interaction avec le pass manager
 - Une fois notre passe définie, besoin de l'insérer dans le processus de compilation
 - Besoin également de donner plusieurs infos (e.g., la fréquence de décisions)
- Structure permettant de renseigner les informations sur la passe et son insertion

Positionnement de la passe

```
enum pass_positioning_ops {
    PASS_POS_INSERT_AFTER, // Insert after the reference pass.
    PASS_POS_INSERT_BEFORE, // Insert before the reference pass.
    PASS_POS_REPLACE // Replace the reference pass.
};
```

3 - Enregistrement

- Utilisation de l'évènement PLUGIN PASS MANAGER SETUP
- Appel à la fonction d'enregistrement register_callback
 - Fonction de callback → NULL
 - Fonctions nécessaires pour décider et exécuter la passe sont contenues dans l'instance de la structure opt pass
 - Pointeur user_data → pointeur sur une structure pour renseigner les informations sur la passe (adresse sur instance de register pass info)

Exemple

```
bool gate my pass (void) {
        return true :
unsigned int execute my pass (void) {
        printf( "Executing my pass with function %s\n",
                        get name (current function decl) );
        return 0 ;
struct opt pass my pass = {
       GIMPLE PASS, /* type */
        "my pass", /* name */
        gate my pass, /* gate */
        execute my pass, /*execute */
       NULL, /* sub */
       NULL, /* next */
       0, /* static pass number */
       TV NONE, /* tv id */
        PROP gimple any, /* properties required */
        0, /* properties provided */
        0, /* properties destroyed */
       0, /* todo flags start */
        0 /* todo flags finish */
```

Exemple

```
carribaultp$ cat test.c
#include <stdio.h>
void f() {
printf( "In f()\n" ) ;
int main() {
printf( "Hello\n" ) ;
f();
return 0 ;
carribaultp$ gcc -fplugin=./plugin.so test.c
Executing my pass with function main
Executing my pass with function f
```

Pass Manager

- Nécessité de connaître l'ordre des passes exécutées par GCC!
- Besoin de regarder le code du pass manager
 - Dans les sources du compilateur
 - Pas disponible dans les headers relatifs aux plugins
- Pass manager
 - Sous-répertoire gcc
 - Fichier passes.c
 - Fonction init optimization passes
- Plusieurs types de passes
 - Lowering, IPA, All passes, ...

Pass Manager

```
void
init optimization passes (void)
  struct opt pass **p;
#define NEXT PASS(PASS) (p = next pass 1 (p, &((PASS).pass)))
 /* All passes needed to lower the function into shape optimizers can
    operate on. These passes are always run first on the function, but
    backend might produce already lowered functions that are not processed
    by these passes. */
  p = &all lowering passes;
                                                                      Notre plugin
  NEXT PASS (pass warn unused result);
  NEXT PASS (pass diagnose omp blocks);
                                                                      a inséré une
  NEXT PASS (pass diagnose tm blocks);
                                                                       passe à cet
  NEXT PASS (pass mudflap 1);
  NEXT PASS (pass lower omp);
                                                                          endroit
  NEXT PASS (pass lower cf);
  NEXT PASS (pass lower tm);
  NEXT PASS (pass refactor eh);
  NEXT PASS (pass lower eh);
  NEXT PASS (pass build cfg);
  NEXT PASS (pass warn function return);
  NEXT PASS (pass build cgraph edges);
  *p = NULL:
  /* Interprocedural optimization passes. */
  p = &all small ipa passes;
  NEXT PASS (pass ipa free lang data);
  NEXT PASS (pass ipa function and variable visibility);
  NEXT PASS (pass early local passes);
```

Nom des passes

- Une fois la position trouvée, il manque une information
 - Le nom de la passe de référence
- Comment trouver ce nom ?
 - Pas de solution immédiate simple
 - Besoin de regarder la structure qui définit cette passe
 - Si vous trouvez une meilleure solution...
- Exemple: fichier omp-low.c

```
struct gimple opt pass pass lower omp =
 GIMPLE PASS,
  "<mark>o</mark>mplower",
                                          /* name */
 NULL,
                                          /* gate */
 execute lower omp,
                                          /* execute */
 NULL,
                                          /* sub */
                                          /* next */
 NULL,
 Θ,
                                          /* static pass number */
 TV NONE,
                                          /* tv id */
                                          /* properties required */
 PROP gimple any,
                                          /* properties provided */
 PROP gimple lomp,
                                          /* properties destroyed */
 Θ,
                                          /* todo flags start */
 Θ,
                                          /* todo flags finish */
```



Plan du cours

- Modification du compilateur
 - Plugin
 - Evénement
 - Pass manager
- Manipulation du code
 - Structures GIMPLE
 - Structures CFG
- Gestion des directives OpenMP dans GCC
 - Introduction à OpenMP
 - Transformation manuelle
 - Implémentation dans le compilateur GCC



- Focalisation sur les passes en GIMPLE
 - Code source du fichier à compiler représenté en GIMPLE
 - GIMPLE est notre représentation intermédiaire
- Gestion du code en GIMPLE
 - Deux étapes : avant et après la création du graphe de flot de contrôle (CFG)
- Avant la création du CFG :
 - Tout peut être fait grâce à un traitement itératif en GIMPLE (récursif)
 - Documentation: gimple.def gimple.h gimple.c
- Après la création du CFG :
 - Accès au code à travers le graphe de flot de contrôle

Fichier source en GIMPLE

```
#include <stdio.h>
int f( int a, int * m ) {
    int i ;
    int b = a ;
    if ( a ) {
        b++ ;
    }
    else {
        for ( i = 0 ; i < a ; i++ ) {
            b += m[i] ;
        }
     }
    return b ;
}</pre>
```

```
f (int a, int * m)
gimple bind <
  unsigned int i.0;
  unsigned int D.1823;
  int * D.1824:
  int D.1825;
  int D.1826;
  int i;
  int b;
  gimple assign <parm decl, b, a, NULL>
  gimple cond <ne expr, a, 0, <D.1819>, <D.1820>>
  gimple label << D.1819>>
  gimple assign <plus expr, b, b, 1>
  gimple goto << D.1821>>
  gimple label <<D.1820>>
  gimple assign <integer cst, i, 0, NULL>
  gimple goto <<D.1816>>
  gimple label << D.1815>>
  gimple assign <nop expr, i.0, i, NULL>
  gimple assign <mult expr, D.1823, i.0, 4>
  gimple assign <pointer plus expr, D.1824, m, D.1823>
  gimple assign <mem ref, D.1825, *D.1824, NULL>
  gimple assign <plus expr, b, D.1825, b>
  gimple assign <plus expr, i, i, 1>
  gimple label << D.1816>>
  gimple cond <lt expr, i, a, <D.1815>, <D.1817>>
  gimple label << D.1817>>
  gimple label << D.1821>>
  gimple assign <var decl, D.1826, b, NULL>
  gimple return <0.1826>
```

Fichier source avec le CFG

```
;; Function f (f, funcdef no=0, decl uid=1811, cgraph uid=0)
                                                         <bb 5>:
                                                           gimple assign <nop expr, i.0, i, NULL>
f (int a, int * m)
                                                           gimple assign <mult expr, D.1823, i.0, 4>
 int b:
                                                           gimple assign <pointer plus expr, D.1824, m, D.1823>
 int i:
                                                           gimple assign <mem ref, D.1825, *D.1824, NULL>
 int D.1826;
                                                           gimple assign <plus expr, b, D.1825, b>
 int D.1825:
                                                           gimple assign <plus expr, i, i, 1>
 int * D.1824;
 unsigned int D.1823;
 unsigned int i.0;
                                                         <bb 6>:
                                                           gimple cond <lt expr, i, a, NULL, NULL>
<bb 2>:
                                                             goto <bb 5>:
 gimple assign <parm decl, b, a, NULL>
                                                           else
 gimple cond <ne expr, a, 0, NULL, NULL>
                                                             qoto <bb 7>;
   qoto <bb 3>;
 else
   goto <bb 4>;
                                                         <bb >7>:
                                                           gimple assign <var decl, D.1826, b, NULL>
<bb 3>:
 gimple assign <plus expr, b, b, 1>
                                                         gimple label <<L6>>
 qoto <bb 7>;
                                                           gimple return < D.1826>
<bb 4>:
 gimple assign <integer cst, i, 0, NULL>
 aoto <bb 6>:
```

Exemple de passe GIMPLE

Première passe de lowering :

warn unused result

- Affiche un warning lorsque le retour d'un appel de fonction n'est pas capturé et que cette fonction a un attribut warn unused result
- Fonction
 - do_warn_unused_result
 (gimple_body
 (current_function_decl));
- current function decl
 - Pointeur vers la racine de la déclaration de la fonction courante
 - Tout le corps de la fonction (ainsi que les arguments, le retour et les variables locales) est accessible à partir de ce pointeur
- Accès à la représentation gimple de la fonction
 - gimple_seq gimple_body(tree t)

```
static unsigned int
run warn unused result (void)
 do warn unused result (gimple body (current function decl));
 return 0:
static bool
gate warn unused result (void)
 return flag warn unused result;
struct gimple opt pass pass warn unused result =
    GIMPLE PASS.
    "*warn unused result",
                                        /* name */
   gate warn unused result,
                                        /* gate */
    run warn unused result,
                                        /* execute */
   NULL,
                                        /* sub */
```

Exemple de passe GIMPLE

break:

Boucle d'itération sur les statements

> Accès au type d'instruction

Type de nœud possédant un ensemble de statements

```
static void
                                                      Itérateur de
do warn unused result (gimple seg seg)
                                                        statement
 tree fdecl, ftype;
 gimple stmt iterator i;
 - for (i = gsi start (seq); !gsi end p (i); gsi next (&i))
                                                                  Accès à la
     gimple g = gsi stmt (i);_____
                                                                représentation
     switch (gimple code (g))
                                                                  GIMPLE du
       case GIMPLE BIND:
         do warn unused result (gimple bind body (g));
                                                                  statement
         break;
       case GIMPLE TRY:
         do warn unused result (gimple try eval (g));
         do warn unused result (gimple try cleanup (g));
         break:
       case GIMPLE CATCH:
         do warn unused result (gimple catch handler (g));
         break:
                                                                 Appel récursif
       case GIMPLE EH FILTER:
         do warn unused result (gimple eh filter failure (g));
         break:
       case GIMPLE CALL:
         if (gimple call lhs (g))
           break:
         if (gimple call internal p (g))
```

Construction du CFG

- Une fois le graphe de flot de contrôle (CFG) construit
 - Passage par la structure du CFG pour la manipulation du code
 - Ensemble de nœuds et d'arcs
- Passe qui construit le CFG
 - Nom dans le pass manager: pass_build_cfg
 - Nom de la passe : cfg
- Structures utilisées pour le CFG
 - struct control_flow_graph
 - CFG de la fonction courante :

```
cfun->cfg
```

Structure principale du CFG

```
struct GTY(()) control flow graph {
  /* Block pointers for the exit and entry of a function.
    These are always the head and tail of the basic block list. */
 basic block x entry block ptr;
 basic block x exit block ptr;
  /* Index by basic block number, get basic block struct info. */
 VEC(basic block,gc) *x basic block info;
 /* Number of basic blocks in this flow graph. */
  int x n basic blocks;
 /* Number of edges in this flow graph. */
  int x n edges;
 /* The first free basic block number. */
  int x last basic block;
  /* UIDs for LABEL DECLs. */
  int last label uid;
  /* Mapping of labels to their associated blocks. At present
     only used for the aimple CFG. */
 VEC(basic block,gc) *x label to block map;
 enum profile status d x profile status;
 /* Whether the dominators and the postdominators are available. */
 enum dom state x dom computed[2];
 /* Number of basic blocks in the dominance tree. */
  unsigned x n bbs in dom tree[2];
  /* Maximal number of entities in the single jumptable. Used to estimate
     final flowgraph size. */
 int max jumptable ents;
```

Noeuds du CFG

- Basic block
 - typedef struct basic block def *basic block;
- Fichiers concernées :
 - coretypes.h, basic-block.h
- Champs
 - Vecteurs d'arc (edge) entrant et sortant : preds, succs
 - Double liste chaînée: prev_bb, next_bb
 - Indice dans le vecteur des BBs : index
 - Ensemble de flags...
- Notion de vecteurs : cf. vec.h pour plus d'infos...
- Deux BB spéciaux (source et puits)
 - ENTRY BLOCK PTR
 - EXIT_BLOCK_PTR

Arcs du CFG

Edge

typedef struct edge def *edge;

Fichiers concernées :

coretypes.h, basic-block.h

Champs

- Source de l'arc : src
- Destination de l'arc : dest
- Indice dans le vecteur de destination : dest idx
- Ensemble de flags...

Parcours du CFG

- Parcours du corps de la fonction à travers le CFG
 - Possibilité d'itérer sur les nœuds
 - Ensuite, sur les arcs
- Plusieurs solutions pour le parcours des nœuds
 - Tous les bloc de base sauf source et puits (peu importe leur ordre)

```
basic_block bb;
FOR_EACH_BB (bb) { /* ... */ }
```

Tous les bloc de base (peu importe leur ordre)

```
basic_block bb;
FOR_ALL_BB (bb) { /* ... */ }
```

Commencer au premier BB

```
basick block bb = ENTRY BLOCK PTR ;
```

Parcours du CFG

- Exemple simple du parcours du CFG
 - Itération sur tous les BBs (sauf source et puits)
 - Ordre non défini

```
gimple_stmt_iterator gsi;
gimple stmt;

FOR_EACH_BB (b)
{
    for (gsi = gsi_start_bb (b); !gsi_end_p (gsi); gsi_next (&gsi))
    {
        stmt = gsi_stmt (gsi);
        /* ... */
    }
}
```

Exemple

```
unsigned int execute my pass (void) {
 basic block bb;
 gimple stmt iterator gsi;
 gimple stmt;
 printf( "Function %s w/ %d BB(s)\n",
      get name (current function decl),
      n basic blocks ) ;
 FOR EACH BB (bb)
   printf( "BB #%d\n", bb->index );
   for (gsi = gsi start bb (bb); !gsi end p (gsi); gsi next (&gsi)) {
      printf( "\tStatement\n" );
      stmt = gsi stmt (gsi);
     debug gimple stmt( stmt ) ;
 return 0 ;
```

Exemple

```
carribaultp$ cat test.c
#include <stdio.h>

int f( int a ) {
        int b = a ;
        if ( a ) {
            printf( "A is not 0\n" ) ;
            {
                 b = a + 1 ;
            }
            return b ;
}
```

```
carribaultp$ gcc -fplugin=./plugin.so -c test.c
Function f w/ 6 BB(s)
BB #2
        Statement
b = a;
        Statement
if (a != 0)
BB #3
        Statement
 builtin puts (&"A is not 0"[0]);
        Statement
b = a + 1;
BB #4
        Statement
D.1816 = b;
BB #5
        Statement
<L2>:
        Statement
return D.1816;
```



Plan du cours

- Modification du compilateur
 - Plugin
 - Evénement
 - Pass manager
- Manipulation du code
 - Structures GIMPLE
 - Structures CFG
- Gestion des directives OpenMP dans GCC
 - Introduction à OpenMP
 - Transformation manuelle
 - Implémentation dans le compilateur GCC



- Modèle de programmation parallèle
 - Exploitation du parallélisme de données
 - Exploitation du parallélisme de tâches (depuis OpenMP 3.0)
- Mémoire partagée
 - Exécution sur un nœud de calcul
 - Possibilité d'extension à de la mémoire distribuée (DSM Distributed Shared Memory)
 - Par exemple Intel Cluster OpenMP
- Basé sur des threads
- Exemple de coopération entre un compilateur et une bibliothèque

Historique d'OpenMP

- Gestion par l'OpenMP ARB (Architecture Review Board)
- OpenMP 1.0 pour Fortran
 - Octobre 1997
- OpenMP 1.0 pour C/C++
 - Octobre 1998
- OpenMP 2.0 pour Fortran \rightarrow 2000
- OpenMP 2.0 pour C/C++ → 2002
- OpenMP 2.5
 - Unification de la norme pour Fortran et C/C++
 - Sortie en Mai 2005
- OpenMP 3.0
 - Ajout du support du parallélisme de tâches
 - Sortie en Mai 2008 (remplacée par OpenMP 3.1 depuis 2011)
- OpenMP 4.0
 - Gestion des accélérateurs



Exemple de programme OpenMP

- Exemple de code séquentiel
- Addition de 2 vecteurs
 - Fonction vectAdd
- Parallélisme disponible dans cette fonction ?
- OUI, sur la boucle, mais
 - Indépendance des zones d'allocation de a, b et c

```
void vecAdd( double * a,
   double * b,
   double * c,
   int N ) {
   int i;
   for ( i=0 ; i<N ; i++) {
       c[i] = a[i] + b[i];
   }
}</pre>
```

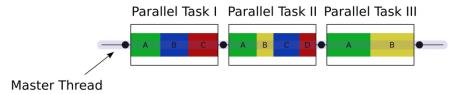
Exemple de programme OpenMP

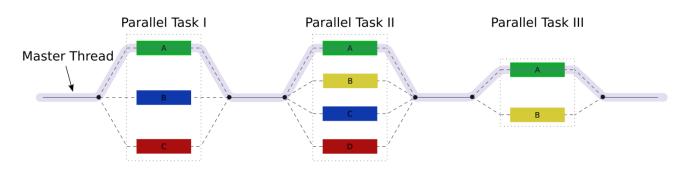
- Exploitation du parallélisme de données dans la boucle
- Ajout d'une directive pour la parallélisation
- Effets de cette directive
 - Création d'une région parallèle
 - Partage du domaine d'itérations de la boucle entre les threads participant à la région parallèle
 - Chaque thread a une copie privée de la variable I
 - La fin de la région parallèle implique une barrière
- Concrètement
 - Avec T threads
 - Le thread 0 va exécuter les N/T premières itérations
 - Le thread 1 va exécuter les N/T itérations suivantes
 - ...

```
void vecAdd( double * a,
  double * b,
  double * c,
  int N ) {
#pragma omp parallel for\
  private(i)
  for (i=0; i<N; i++) {
    c[i] = a[i] + b[i];
  }
}</pre>
```

Modèle d'exécution d'OpenMP

- Modèle d'exécution fork/join
 - Entrée dans une région parallèle → fork
 - Sortie de région parallèle → join (barrière)
 - A l'intérieur : coopération entre les threads grâce à des constructions dédiées (comme #pragma omp for)







Plan du cours

- Modification du compilateur
 - Plugin
 - Evénement
 - Pass manager
- Manipulation du code
 - Structures GIMPLE
 - Structures CFG
- Gestion des directives OpenMP dans GCC
 - Introduction à OpenMP
 - Transformation manuelle
 - Implémentation dans le compilateur GCC



Transformation manuelle

- Comment transformer le code source avec directives OpenMP en code qui s'exécute en parallèle ?
- Participation du compilateur et d'une bibliothèque externe
- Dans GCC :
 - Le compilateur transforme le code et génère les appels à la bibliothèque GOMP (GCC OpenMP)
 - GOMP est en charge de la création/maintenance des threads et des synchronisations/communications entre eux



- Etude du flot de données
 - Quelles variables sont en vie dans la région parallèle ?
- Création d'une structure intermédiaire
 - On copiera les variables nécessaire au flot de données de la région parallèle
- Extraction de la région parallèle dans une nouvelle fonction (outlining)
- Restauration du flot de données
 - Copie des données de la structure intermédiaire
- Appel au runtime pour le démarrage de la région parallèle
 - Appel à une fonction de la bibliothèque OpenMP avec un pointeur sur la nouvelle fonction extraite
- Tout ceci est fait en pratique par le compilateur GCC
- Application manuelle sur notre code d'exemple !



- Etude du flot de données dans notre fonction vectAdd
- Les variables a, b, c, N et i sont utilisées de la région parallèle
 - La variable i est déclarée privée dans la région parallèle
 - Chaque thread va avoir sa propre copie
- Elles sont en vie avant et après la région parallèle

```
void vecAdd( double * a,
  double * b,
  double * c,
  int N ) {
  int i;
#pragma omp parallel for\
  private(i)
  for (i=0; i<N; i++) {
    c[i] = a[i] + b[i];
  }
}</pre>
```

Création d'une structure

- Création d'une structure
 - Un champ par variable en entrée de la région parallèle
 - Les variables private ne sont pas concernées
- Cette structure est ensuite remplie avec les bonne données
- Dans notre exemple
 - Transfert de a
 - Transfert de b
 - Transfert de c
 - Transfert de N

```
struct s {
    double * a ;
   double * b;
   double * c;
   int N ;
  };
void vecAdd( double * a,
 double * b,
  double * c,
  int N ) {
 int i;
 struct s s;
 s.a=a;
 s.b = b;
 s. c = c;
  s. N = N;
#pragma omp parallel for\ private(i)
   for (i=0; i< N; i++) {
     c[i] = a[i] + b[i];
```



- L'étape 3 consiste en l'extraction de la région parallèle en une nouvelle fonction
 - Outlining de fonction
 - Par opposition à l'inlining
- Déroulement
 - Sélection du bloc délimitant la région parallèle
 - Dans notre cas, il s'agit juste de la boucle for
 - Création d'une nouvelle fonction nommée omp1 (importance de l'unicité du symbole)
 - Passage en argument d'une structure de donnée intermédiaire pour rétablir le flôt de données

Extraction de la région parallèle

```
struct s {
   double * a ;
   double * b;
   double * c;
   int N ;
  } ;
void vecAdd( double * a,
 double * b,
 double * c,
 int N ) {
 int i;
 struct s s;
 s.a=a;
 s. b = b ;
 s.c=c;
 s. N = N;
 GOMP start parallel(omp1, &s);
```

```
void omp1( struct s * s) {
  int i;
  double * a ;
  double * b ;
  double * c ;
  int N ;
  int min ;
  int max ;
 // Calcul des bornes
 // de l'espace d'itérations
 min = ...;
  max = ...;
  for (i=min; i<max; i++) {
     c[i] = a[i] + b[i];
```



- Appel d'une fonction interne à la bibliothèque OpenMP pour démarrer une région parallèle
- En pratique, lance plusieurs threads ou réveil certains threads dormant
- Parmi les paramètres d'entrée : notre structure
- Ajout d'affectations au début de la nouvelle fonction pour mettre à jour les variables

Restoration du flot de données

```
void vecAdd( double * a,
 double * b,
 double * c,
 int N ) {
 int i;
  struct {
   double * a ;
   double * b;
   double * c;
   int N ;
 } s ;
 s.a=a;
 s.b = b;
 s. c = c;
 s. N = N ;
 GOMP start parallel(omp1, &s);
```

```
void omp1( struct s * s) {
  int i;
  double * a ; double * b ;
  double * c ; int N ;
  int min ;
  int max ;
  // Calcul des bornes
  // de l'espace d'itérations
  min = ...;
  max = ...;
  a = s \rightarrow a;
  b = s -> b;
  c = s \rightarrow c;
  N = s -> N;
  for (i=min; i<max; i++) {</pre>
    c[i] = a[i] + b[i];
```



Plan du cours

- Modification du compilateur
 - Plugin
 - Evénement
 - Pass manager
- Manipulation du code
 - Structures GIMPLE
 - Structures CFG
- Gestion des directives OpenMP dans GCC
 - Introduction à OpenMP
 - Transformation manuelle
 - Implémentation dans le compilateur GCC



Implémentation dans GCC

- Toutes les étapes de cette transformation sont assurées par le compilateur
- Cahier des charges
 - Gestion des pragmas (syntaxe, sémantique, ...)
 - Création de nouvelles fonctions (gestion des symboles)
 - Analyse du flot de données
 - Création de nouvelles structures
 - Ajout d'appels de fonctions
 - Support d'une bibliothèque OpenMP
- Détails dans les différentes parties de GCC



Gestion des pragmas

- Enregistrement dans le préprocesseur
- Concerne les langages C et C++
 - GCC supporte également OpenMP dans les applications FORTRAN
 - Le support des directives est alors un peu différent (commentaires spéciaux dans le code source)
- Permet de laisser passer les pragmas
- Gestion réelle par le front-end

Gestion des pragmas

- Fichier gcc/c-pragma.c
- Enregistrement des directives dans le préprocessor if (flag_openmp)

```
for ( i = 0; i < n\_omp\_pragmas; i++) 
 cpp\_register\_deferred\_pragma(parse\_in, "omp", omp\_pragmas[i].name, omp\_pragmas[i].id, true, true);
```

- Note : dépend des options de compilation
 - La variable flag openmp est automatiquement générée pendant la compilation de GCC et est mise à 1 lorsque l'option -fopenmp est activée pendant la compilation d'un fichier

Front-end

- Transforme les directives en nœuds de la RI
 - Représentation GENERIC
- Pragmas viennent du préprocesseur
- Certaines constructions OpenMP sont directement transformées en appels de fonction
 - Exemple: #pragma omp barrier
 - Devient lors du front-end : GOMP_Barrier() ;
- Création de noeud (tree code) spéciaux
 - OMP_PARALLEL pour les région parallèles

Front-end

- Fichier c-parser.c
- Fonction c parser pragma
 - Général pour tous les pragmas du langage C
- Selection sur les directives OpenMP à transformer directement
 - Certaines directives sont traités directement (exemple : PRAGMA_OMP_BARRIER)
 - Dans ce cas: appel à une fonction qui termine la transformation (ex: appel à c_parser_omp_barrier)
- Concernant les autres directives :
 - appel à fonction c_parser_omp_construct
 - Selection sur le nom des directives

Front-end – Barrière OpenMP

- Fichier c-omp.c
- Fonction c_finish_omp_barrier()

```
Void
c_finish_omp_barrier(location_t loc) {
    tree x;
    x = built_in_decls[BUILT_IN_GOMP_BARRIER];
    x = build_call_expr_loc(loc, x, 0)
    add_stmt (x);
}
```

- Effets:
 - Création d'un appel de fonction
 - Cette fonction est built-in (définie dans le fichier ompbuiltins.def) → GOMP_barrier()
 - Ajout de cet appel aux statements courants

Front-end – Région parallèle

- Fichier c-typeck.c
- Fonction c_finish_omp_parallel
 - Après avoir parsé les clauses

```
void
c_finish_omp_parallel(location_t loc, tree clauses, tree block) {
    stmt = make_node(OMP_PARALLEL);
    TREE_TYPE(stmt) = void_type_node
    OMP_PARALLEL_CLAUSES(stmt) = clauses;
    OMP_PARALLEL_BODY(stmt) = block
    SET_EXPR_LOCATION(stmt,loc)
}
```

- Effets:
 - Création d'un noeud de code OMP_PARALLEL
 - Le type est considéré comme void
 - L'emplacement dans le fichier source est lié grâce à la structure location_t

Front-end -> Middle-end

- Une fois les fonctions parsées, la représentation intermédiaire évolue
 - Passage de GENERIC à GIMPLE
 - Nom de code : gimplification
- Fichier gimplify.c
 - Fonction gimplify_expr()
 - Sélection sur la valeur du tree code
 - Dans le cas de OMP_PARALLEL
 - Appel à gimplify_omp_parallel()
 - Création du noeud GIMPLE OMP PARALLEL

Middle-end

- Bilan en entrée du middle-end
 - Les directives ont été parsées
 - Certaines ont déjà été transformées en appels de fonction à la bibliothèque GOMP
 - Les autres ont été intégrées à la représentation GIMPLE
- Le coeur principal de la gestion OpenMP se situe dans le middle-end
- Gestion en 2 transformations (fichier omp-low.c)
 - omp-low
 - omp-exp
- Place dans le pass manager
 - Fichier passes.c
 - Fonction init optimizations passes()
 - NEXT_PASS(pass_lower_omp)
 - NEXT_PASS(pass_expand_omp)

Middle-end - Exemple

- Revenons à notre exemple
 - Addition de 2 vecteurs
 - Fonction vecAdd
 - Fichier test.c.008t.omplower

```
void vecAdd( double * a,
  double * b,
  double * c,
  int N ) {
  int i;
#pragma omp parallel for\
   private(i)
   for (i=0; i<N; i++) {
     c[i] = a[i] + b[i];
  }
}</pre>
```

```
void vecAdd( /* ... */ ) {
     struct .omp data s.0 .omp data o.1
     int i;
     .omp data o.1.a = a;
     .omp data o.1.b = b;
     .omp data o.1.c = c;
     .omp data o.1.N = N;
     a = .omp data o.1.a;
     b = .omp data o.1.b;
     c = .omp data o.1.c;
     N = .omp data o.1.N ;
void
   vectAdd.omp fn.0(.omp data o.1
     .omp data i = \&.omp data o.1
     D.3455 = .omp data i->N ;
```

Middle-end - Exemple

- Revenons à notre exemple
 - Addition de 2 vecteurs
 - Fonction vecAdd
 - Ficheir test.c.022t.ompexp

```
void vecAdd( double * a,
  double * b,
  double * c,
  int N ) {
  int i;
#pragma omp parallel for\
   private(i)
   for (i=0; i<N; i++) {
     c[i] = a[i] + b[i];
  }
}</pre>
```

```
void vecAdd( /* ... */ ) {
     struct .omp data s.0
        .omp data o.1;
     int i;
     .omp data o.1.a = a;
     .omp data o.1.b = b;
     .omp data o.1.c = c;
     .omp data o.1.N = N;
     // ...
       builtin GOMP parallel start
      \overline{\phantom{a}} ( vect\overline{A}dd.omp fn.0,
        &.omp data o.\overline{1}, 0);
     vectAdd.omp fn.0(
        &.omp data o.1);
      builtin GOMP parallel end()
     // ...
```



- Modification du compilateur possible grâce à un plugin
 - Avantage : en dehors des sources du cœur du compilateur
 - Inconvénient : modifications limitées
- Documentation
 - Manuel *internals* et transparents disponibles
 - Documentation la plus efficace : code source
- Représentation intermédiaire
 - Attention au type de représentation utilisée (Arbre GIMPLE, CFG, les deux, ...)
 - Certaines données ne sont construites que plus tard (par exemple boucles)