Travaux Pratiques Archi SLE-3A

Prédiction de branchements

1 Identification

Travail réalisé par Frédéric Pétrot

2 Prédicteur 1-bit : conception et résultats

2.1 code

Le prédicteur 1 bit est constitué d'un unique tableau de booleens. Son code est donné ci-dessous.

```
// Prédicteur naïf 1-bit qui recopie la dernière décision prise
// Ajout d'une information à la class branch_update à titre d'exemple
class my_update : public branch_update {
public:
        unsigned int index;
};
class my_predictor : public branch_predictor {
   public:
      my_update u;
      branch_info bi;
      // 2^TABLE_BITS entrées de 2 bits
      // TABLE_BITS est passé sur la ligne de commande du compilateur
      unsigned char tab[1<<TABLE_BITS];</pre>
      // Constructeur
      my_predictor (void) {
         memset (tab, 0, sizeof (tab));
      // Calcul de la prédiction
      branch_update *predict (branch_info & b) {
      bi = b;
      if (b.br_flags & BR_CONDITIONAL) {
         // Saut conditionnel
         // Récupération des bits de l'adresse pour indexer la table
         u.index = (b.address & ((1<<TABLE_BITS)-1));</pre>
         // Choix de la direction (la mise à jour se fait dans update
         u.direction_prediction (tab[u.index]);
      } else {
         // Saut inconditionnel
         u.direction_prediction (true);
      // Adresse prédite, si on sait le faire
      u.target_prediction (0);
      return &u;
  // Mise à jour de la table de prédiction
  void update (branch_update *u, bool taken, unsigned int target) {
   // Saut conditionnel
   // On peut forcer à true ou false pour avoir les extrêmes
      if (bi.br_flags & BR_CONDITIONAL) {
         tab[((my_update*)u)->index] = taken;
  }
```

};

2.2 Résultats

Les résultats issus de la simulation sont les suivants.

2.3 Analyse

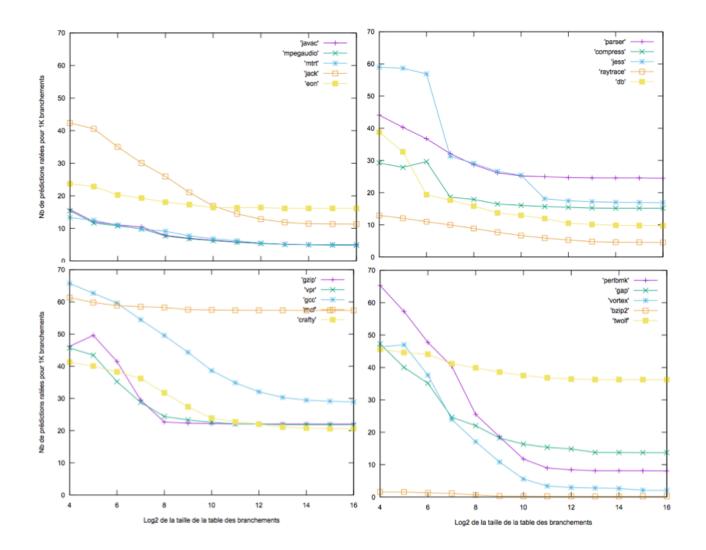
On voit une asymptote due à la disparition des collisions lorsque la taille du prédicteur augmente. Le coût du prédicteur est linéaire avec la taille du tableau, et il n'est pas raisonnable de dépasser 2^{16} éléments, d'autant que le gain à partir de 2^{12} devient très faible. Par ailleurs, il y a toujours moins de 7% de mauvaise prédictions, ce qui est remarquable pour une approche aussi simpliste.

3 Prédicteur 2-bits : conception et résultats

```
#include <inttypes.h>
// Ajout d'une information à la class branch_update à titre d'exemple
class my_update : public branch_update {
public:
    unsigned int index;
};
class my_predictor : public branch_predictor {
public:
    my_update u;
   branch_info bi;
    uint8_t *table;
   unsigned int table_bits;
   // Constructeur
   // 2^table_bits entrées de 2 bits
   my_predictor(unsigned int pcbits, unsigned int histlen)
      // Alloue et met à zéro la table
      table = new uint8_t [1<<pcbits]();</pre>
      table_bits = pcbits;
      // Pas d'utilisation de l'historique global pour ce prédicteur
   // Calcul de la prédiction
   branch_update *predict(branch_info &b)
        bi = b;
        if (b.br_flags & BR_CONDITIONAL) {
         // Saut conditionnel
         // Récupération des bits de l'adresse pour indexer la table
            u.index = (b.address & ((1<<table_bits)-1));
         // Choix de la direction (la mise à jour se fait dans update
            u.direction_prediction(next_predict(get_state(u.index)));
        } else {
         // Saut inconditionnel, 100% sur que c'est pris!
            u.direction_prediction(true);
        return &u;
```

```
}
 // donne une prediction en fonction de l'état de la case i du tableau
bool next_predict(unsigned int i)
       switch (i) {
                  case 0:
                  // 0b00
                             return false;
                  case 1:
                  // 0b01
                             return false;
                  case 2:
                  // 0b10
                             return true;
                  case 3:
                  // Ob11
                             return true;
                  default :
                             exit(1);
       }
}
// lig = ligne de la table
 // pos = colonne de la table, 1 ou 2
unsigned int get_state(int lig){
           return table[lig] & 3;
 // lig = ligne de la table
 // met à jour l'état de la fsm
 void set_state(int lig, bool e){
 unsigned int i = get_state(lig);
     switch (i) {
                  case 0:
                  // Ob00 : SNT
                             table[lig] = e ? 1 : 0;
                             break;
                  case 1:
                  // Ob01 : NT
                             table[lig] = e ? 3 : 0;
                             break;
                  case 2:
                             table[lig] = e ? 3 : 0;
                             break;
                  case 3:
                             table[lig] = e ? 3 : 2;
                             break;
       }
}
// Mise à jour de la table de prédiction
void update(branch_update *u, bool taken) {
   // Saut conditionnel
   // On peut forcer à true ou false pour avoir les extrêmes
     if (bi.br_flags & BR_CONDITIONAL) {
         //table[((my_update*)u)->index] = taken;
         set_state(((my_update*)u)->index, taken);
     }
}
```

};



Les résultats issus de la simulation sont les suivants.

3.3 Analyse

4 Prédicteur 2-bits avec historique : conception et résultats

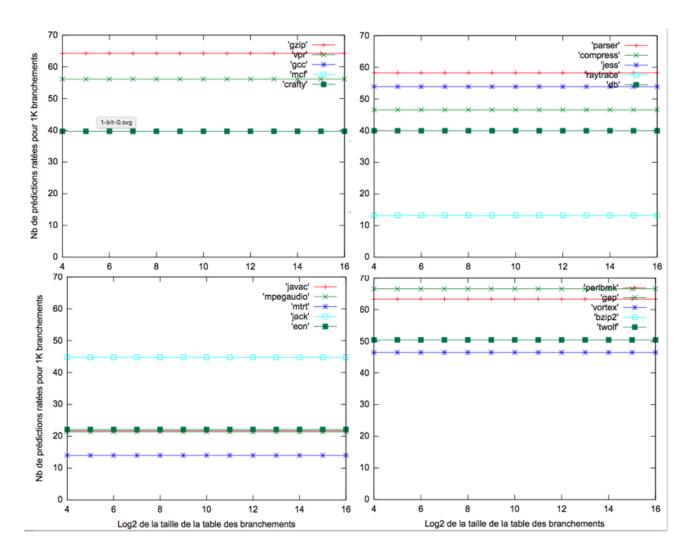
4.1 code

4.2 Résultats

Les résultats issus de la simulation sont les suivants.

4.3 Analyse

5 Prédicteur 2-bits gshare : conception et résultats



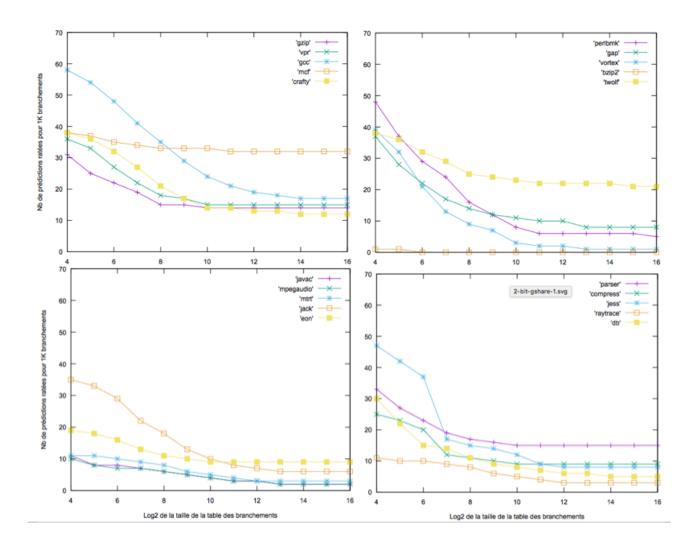
Les résultats issus de la simulation sont les suivants.

5.3 Analyse

6 Prédicteur corrélé : conception et résultats

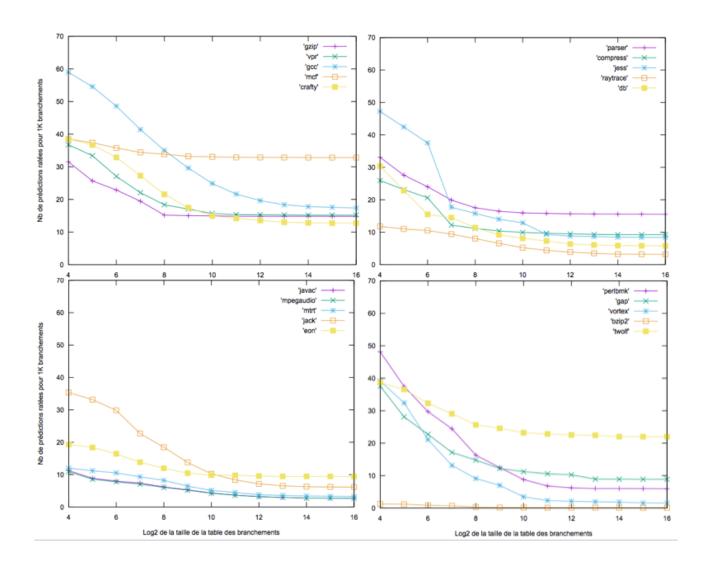
```
#include <inttypes.h>
#define SNT 0b00
#define NT 0b01
#define T 0b10
#define ST 0b11

// Ajout d'une information à la class branch_update à titre d'exemple
class my_update : public branch_update {
   public:
        unsigned int index;
        unsigned int PHT_sel;
};
```



```
class my_predictor : public branch_predictor {
    public:
        my_update u;
        branch_info bi;
        uint8_t **table;
        unsigned int table_bits;
        long history;
        uint8_t hist_size;
        // Constructeur
        // 2^table_bits entrées de 2 bits
        my_predictor(unsigned int pcbits, unsigned int histlen)
            // Alloue et met à zéro la table
            table = new uint8_t* [1<<histlen];</pre>
            for (int i = 0; i < (1<<histlen); i++) {</pre>
                table[i] = new uint8_t [1<<pcbits];</pre>
            table_bits = pcbits;
            hist_size = histlen;
        }
        // Calcul de la prédiction
        branch_update *predict(branch_info &b)
            bi = b;
```

```
if (b.br_flags & BR_CONDITIONAL) {
        // Saut conditionnel
        // Récupération des bits de l'adresse pour indexer la table
        u.index = (b.address & ((1<<table_bits)-1));</pre>
        u.PHT_sel = history & ((1<<hist_size)-1);</pre>
        // Choix de la direction (la mise à jour se fait dans update
        u.direction_prediction(next_predict(get_state(u.index, u.PHT_sel)));
    } else {
        // Saut inconditionnel, 100% sur que c'est pris!
        u.direction_prediction(true);
    }
    return &u;
// donne une prediction en fonction de l'état de la case i du tableau
bool next_predict(unsigned int i)
    switch (i) {
        case SNT:
            // 0b00
            return false;
        case NT:
            // 0b01
            return false;
        case T:
            // 0b10
            return true;
        case ST:
            // Ob11
            return true;
        default :
            return false;
   }
// lig = ligne de la table
// pos = colonne de la table, 1 ou 2
unsigned int get_state(int lig, unsigned int sel){
    return table[sel][lig] & 3;
// lig = ligne de la table
// met à jour l'état de la fsm \,
void set_state(int lig, unsigned int sel, bool t){
    unsigned int i = get_state(lig, sel);
    switch (i) {
        case SNT:
            table[sel][lig] = t ? 1 : 0;
            break;
        case NT:
            table[sel][lig] = t ? 3 : 0;
            break;
        case T:
            table[sel][lig] = t ? 3 : 0;
            break;
        case ST:
            table[sel][lig] = t ? 3 : 2;
            break;
    }
}
void update_history(bool taken)
```



```
{
    history = (taken==true) ? (history<<1) | 1 : (history<<1) | 0;
}

// Mise à jour de la table de prédiction
void update(branch_update *u, bool taken) {
    // Saut conditionnel
    // On peut forcer à true ou false pour avoir les extrêmes
    if (bi.br_flags & BR_CONDITIONAL) {
        set_state(((my_update*)u)->index, ((my_update*)u)->PHT_sel, taken);
        update_history(taken);
    }
}
```

Les résultats issus de la simulation sont les suivants.

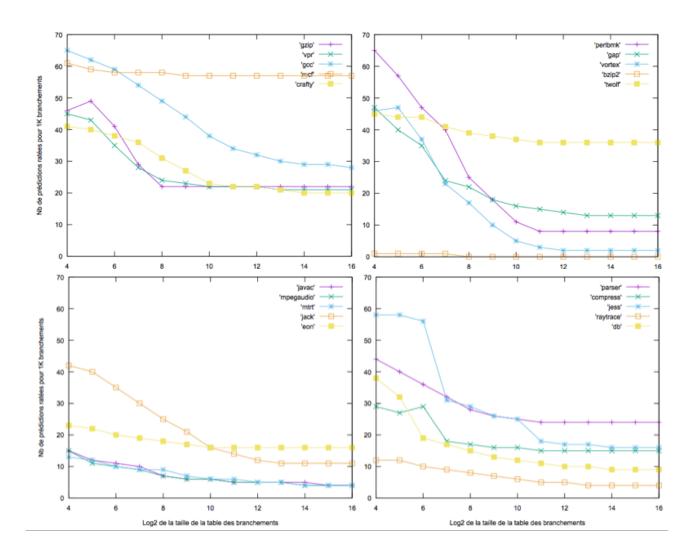
6.3 Analyse

7 Prédicteur local : conception et résultats

```
#include <inttypes.h>
#define SNT 0b00
#define NT 0b01
#define T 0b10
#define ST Ob11
// Ajout d'une information à la class branch_update à titre d'exemple
class my_update : public branch_update {
   public:
        unsigned int index;
};
class my_predictor : public branch_predictor {
    public:
        my_update u;
        branch_info bi;
        uint8_t *table;
        unsigned int table_bits;
        long *history;
        uint8_t hist_size;
        // Constructeur
        // 2^table_bits entrées de 2 bits
        my_predictor(unsigned int pcbits, unsigned int histlen)
            // Alloue et met à zéro la table
            history = new long[1<<pcbits]();</pre>
            table = new uint8_t [1<<histlen]();</pre>
            hist_size = histlen;
            table_bits = pcbits;
        // Calcul de la prédiction
        branch_update *predict(branch_info &b)
        {
            bi = b;
            if (b.br_flags & BR_CONDITIONAL) {
                // Saut conditionnel
                // Récupération des bits de l'adresse pour indexer la table
                //u.index = history & ((1<<hist_size)-1);</pre>
                u.index = (b.address & ((1<<table_bits)-1));</pre>
                // Choix de la direction (la mise à jour se fait dans update)
                u.direction_prediction(next_predict(get_state(u.index)));
                // Saut inconditionnel, 100% sur que c'est pris!
                u.direction_prediction(true);
            return &u;
        }
        // donne une prediction en fonction de l'état de la case i du tableau
        bool next_predict(unsigned int i)
```

```
{
    switch (i) {
        case SNT:
            // 0b00
            return false;
        case NT:
            // 0b01
            return false;
        case T:
            // 0b10
            return true;
        case ST:
            // 0b11
            return true;
        default :
            return false;
    }
}
// lig = ligne de la table
// pos = colonne de la table, 1 ou 2
unsigned int get_state(int lig){
    return table[history[lig]] & 3;
// lig = ligne de la table
// met à jour l'état de la fsm
void set_state(int lig, bool e){
    unsigned int i = get_state(lig);
    switch (i) {
        case SNT:
            table[history[lig]] = e ? 1 : 0;
            break:
        case NT:
            table[history[lig]] = e ? 3 : 0;
            table[history[lig]] = e ? 3 : 0;
            break;
        case ST:
            table[history[lig]] = e ? 3 : 2;
            break;
    }
}
void update_history(int index, bool taken)
    history[index] = (taken==true) ?
        (history[index]<<1 & ((1<<hist_size)-1)) | 1
        : (history[index]<<1 & ((1<<hist_size)-1)) | 0;
}
// Mise à jour de la table de prédiction
void update(branch_update *u, bool taken) {
    // Saut conditionnel
    // On peut forcer à true ou false pour avoir les extrêmes
    if (bi.br_flags & BR_CONDITIONAL) {
        set_state(((my_update*)u)->index, taken);
        update_history(((my_update*)u)->index,taken);
    }
}
```

};



Les résultats issus de la simulation sont les suivants.

7.3 Analyse

A FAIRE!