

PROPAGATION DE LA SENSIBILITÉ AUX ERREURS NUMÉRIQUES







DÉFINITION SENSIBILITÉ A L'ORIGINE DES ERREURS

Lorsqu'une erreur est introduite

$$x = 1.0 / 10.0$$

l'erreur (flottant - réel) peut varier entre [ulp₊(x)/2.0, ulp₋(x)/2.0]. Dans l'esprit du développeur, elle varie « librement » dans cet intervalle

erreur « moyenne » = $ulp_+(|x|)/4.0$, varie dans les intervalles [0, $ulp_+(|x|)/4.0$] et [- $ulp_+(|x|)/4.0$, 0] avec une « probabilité » identique ces intervalles

• Définition d'une variable $t_{/ulp} \in [-1.0, +1.0]$ telle que $err_{/ulp} = +- (ulp_{+}(|x|) / (4.0)) + t_{/ulp} * ulp_{+}(|x|) / (4.0)$

$$\delta(err_{/ulp})/\delta(t_{/ulp}) = ulp_{+}(|x|)/4.0$$

valeur de cette dérivée partielle est de l'ordre de l'erreur moyenne



PROPAGATION SENSIBILITÉ A L'ORIGINE DES ERREURS

Lorsqu'une erreur est propagée

$$\begin{split} z &= x + y \\ err(z) &= err(x) + err(y) + err_{+ulp}(z) \\ \forall \ i \ expr \ ayant \ introduit \ une \ erreur, \ \delta(err(z))/\delta(t_i) = \delta(err(x))/\delta(t_i) + \delta(err(y))/\delta(t_i) \\ \delta(err(z))/\delta(t_{+ulp}) &= ulp_+(|z|)/4.0 \end{split}$$

De manière générique, si z = op(x, y)

$$\label{eq:definition} \begin{array}{l} \forall \ i \ expr \ ayant \ introduit \ une \ erreur, \\ \delta(err(z))/\delta(t_i) = \delta(err(x))/\delta(t_i) \ ^* \ (\delta(op(x,\ y)/\delta x)) \\ + \delta(err(y))/\delta(t_i) \ ^* \ (\delta(op(x,\ y)/\delta y)) \\ \delta(err(z))/\delta(t_{+ulp}) = ulp_+(|z|)/4.0 \end{array}$$



PROBLÉMATIQUE

- Quelles sont les instructions qui contribuent majoritairement à l'erreur finale?
- Différentiation automatique de code
 - Propagation forward
 - Mémoire shadow x 50 pour les front-ends ? Gérer les approximations
 - Propagation backward (ou lazy)
 - Mémoire shadow = std::shared_ptr, allocation dynamique ou position stream
 - Simplifications reportées sur les opérations binaires reportées
 - À la demande du δ -debug ?
- Calcul matrice Jacobienne
 - Nombreuses instructions flottantes, sans compter les boucles
- Dérivées partielles en un point
- ou formule de dérivées partielles pour des ranges de valeurs



IMPLÉMENTATION BACK-END ORIGINS

- Propagation forward uniquement
- Implémentation de 2kloc, voire 1.5kloc
- Mémoire additionnelle :

```
struct Origin {
 uint64_t symbol_id; // symbole créé dynamiquement, 0 si plusieurs symboles
 int operation_id; // identificateur d'instruction défini statiquement
 float coefficient; // valeur de la dérivée partielle par rapport au symbol_id
template <typename Type, int N>
struct OriginVector : public BaseOriginVector {
 Type value;
 std::array<Origin, N> origins;
 float coeff_without_origin = 0.0;
 int origins_size = 0;
```



DÉMONSTRATION SUR SQRT.C

Utilisation front-end clang-instrument pour l'instrumentation

TODOs

- Ne conserver qu'une identification par instruction
 - Faible probabilité de partage d'erreur entre expressions sur la pile et si c'est le cas, les résultats restent valides, ils sont juste sur-approximés

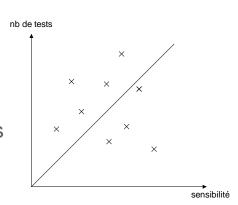
```
double y = (x = f(...)) * x;

double y = (x = f(...)), x * x;

double y = (x = f(...) >= ...) ? A / x * x : 0;
```

- Optimise le remplissage du std::array
- clang-instrument doit produire un dictionnaire des opérations
- Pour l'analyse backward, un fichier de définition peut aussi être produit par l'analyse.
- Rapport en Jupyter Notebook ?

1 couleur pour chacune des N instructions prépondérantes x = résultat est sensible à ...% w.r.t instruction i dans ...% des tests





FRONTS-ENDS C/C++

Avantages

- pas de limitation sur la taille de la shadow
- compilations avec -g, -O0 permet de déboguer le code et de mettre des points d'arrêt relatifs à l'analyse en cours

Inconvénients

- Besoin de recompiler
- Non robuste à certaines allocations/manipulation mémoires.
- Gestion de headers communs entre code instrumenté et non-instrumenté
- Link avec un code non-instrumenté
- Comment assurer le suivi dans du code non-instrumenté
- Back-end potentiellement dégradé pour code C par rapport au code C++
 - Utilisation de destructeurs dans le back-end
 - C ≠ C++ notamment les mots-clés sont différents: class peut être un nom de variable en C

Les codes flottants à repenser pour être instrumentables ?

Un front-end de compilateur qui teste cette fonctionnalité ?





DIFFÉRENTS FRONT-END C/C++ POUR INSTRUMENTATION SANS MÉMOIRE SHADOW

- Sans modification du code source (compiler: #define float ...)
 - gcc -include .../header.h -DACTIVATE_INSTRUMENTATION ... -I...
 - clang include .../header.h -fplugin=...plugin.so \
 -Xclang -plugin-... -Xclang -option-name -Xclang -plugin-... \
 -Xclang \$(patsubst %.c,%,\$<) ... -l...
- Avec modification du code source (transpiler)
 - cadnaizer et sa nouvelle version (cf LIP6), shaman (cf CEA)
 - instrumentation identique à celle du plugin clang
- Pour un moteur d'analyse « formelle » (interpreter, compiler, transpiler)
 - Ajout d'opérations de fusion (instructions φ forme SSA) requiert d'ajouter des opérations de type merge
 - Détection + qualification des tests instables

Besoin d'un fichier additionnel pour délimiter l'instrumentation







MÉMOIRE SHADOW ET UNISIM FULL SYSTEM

UNISIM ARM v8

- Simulateur host + virtio d'un code guest
- Mémoire shadow au niveau host
- Temps d'exécution x 100

Preuve de concept sur application Neural Network

- Boot de Linux + exécution du code
- L'image d'entrée est teintée bit → bit de teinte
- Propagation de la teinte via disques durs
- sortie du programme

[(7, 0.997771), (8, 0.0016825154), (86, 0.0003952935)] 7, 8 et 86 sont les identifiants des classes à distinguer les teintes ne concernent que les scores de classes, soit:

[(7, 0.997771), (8, 0.0016825154), (86, 0.0003952935)] printf produit les premiers « 0 » avec des dépendances de contrôle et les chiffres significatifs avec des dépendances de données (teintées)



EXPÉRIMENTATIONS À DÉCIDER

- Partage d'expérimentations
- Problème de passage à l'échelle de ces techniques
 - Définir des challenges pour savoir où elles sont intéressantes
 - Complémentarité avec le δ-debug
- Complémentarité avec les autres analyses
 - Choisir une étude et faire une preuve de concept dessus



TRAVAUX FUTURS

Mémoire shadow

- Augmenter la taille de la shadow d'Unisim avec une hiérarchie de mémoires shadow
- Capacité à intégrer la shadow d'E-ACSL dans Unisim et la shadow d'Unisim dans E-ACSL
- Capacité à intégrer la shadow de NSaN/Interflop dans Unisim?

Analyses formelles et symboliques

- Nouveau back-end formel mélangeant abstrait et symbolique + heuristiques
- Produire des résumés de code de bibliothèques non-instrumentables et utilisables par Verificarlo

Interface Utilisateur

- Interface orientée Debugger
- Capacité à « attacher » un process provenant d'une autre analyse Interflop
- Capacité à produire des résumés en « élargissant » les données provenant des tests





CONCLUSION

- Un back-end pour propager les dérivées partielles par rapport aux erreurs introduites sur une instruction
- 3 APIs différentes pour les back-ends contenant une mémoire additionnelle et sans shadow (destructeur, merge), en lien avec les différentes catégories de front-end
- De nombreux front-ends C/C++
- Des expérimentations partenariales à mener avec des challenges à poser
- **Investissement dans l'analyse formelle (abstraite + symbolique)** dirigée via une interface de debugger pour produire des « résumés » exploitables sur des portions de codes de calculs