

Optimisation de Programmes Interactive et Holistique

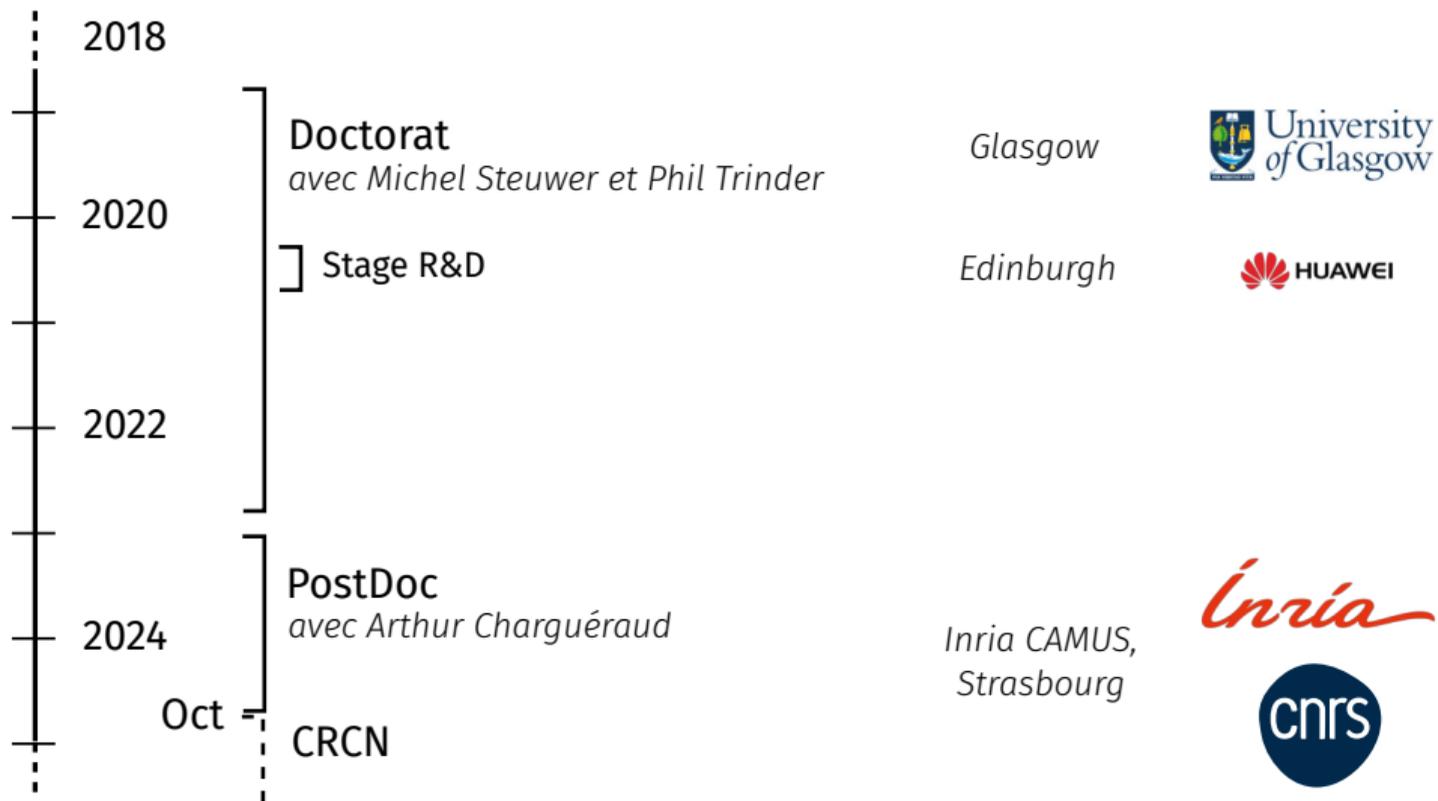
Thomas K EHLER  thok.eu

Inria

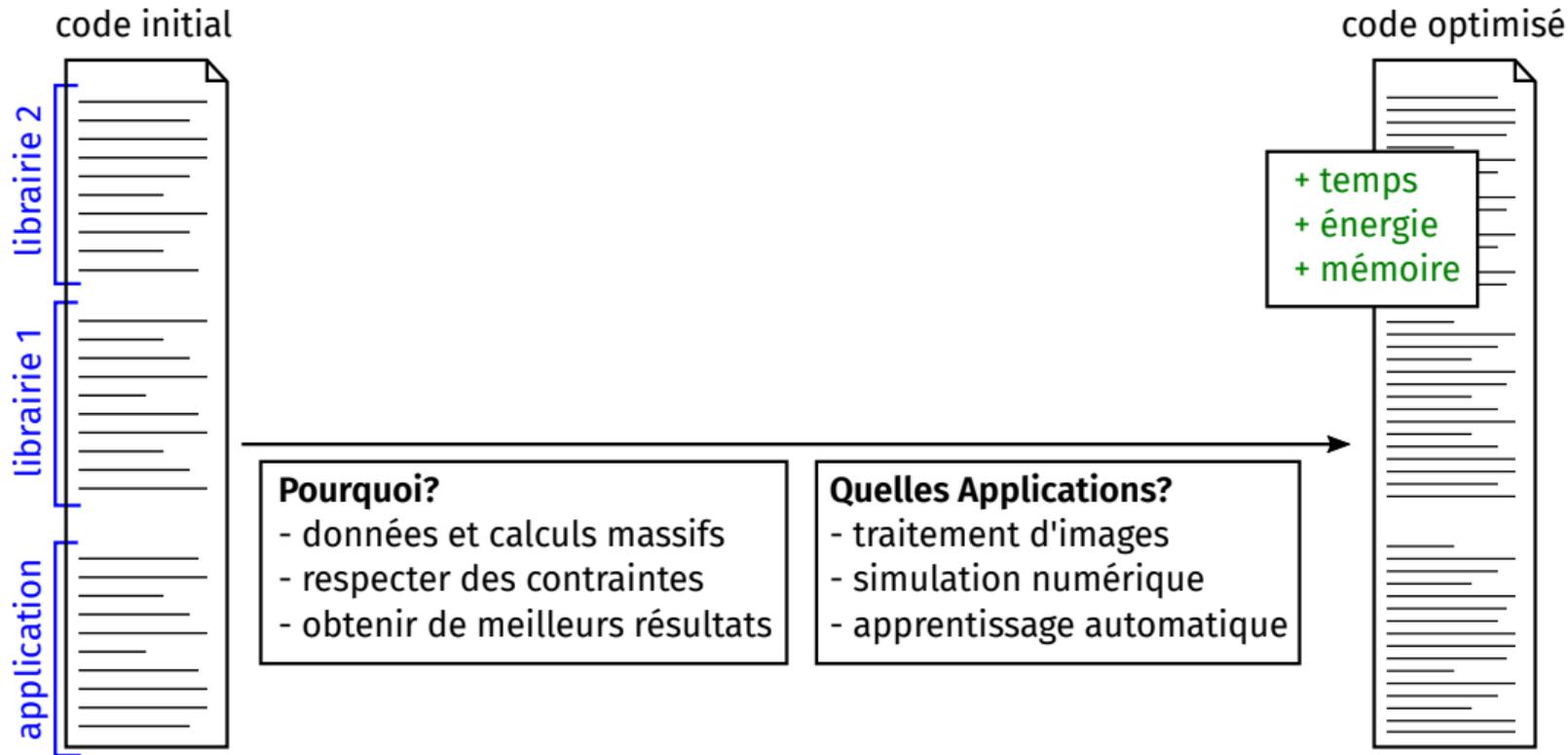


Laboratoire M ethodes Formelles — Juillet 2024

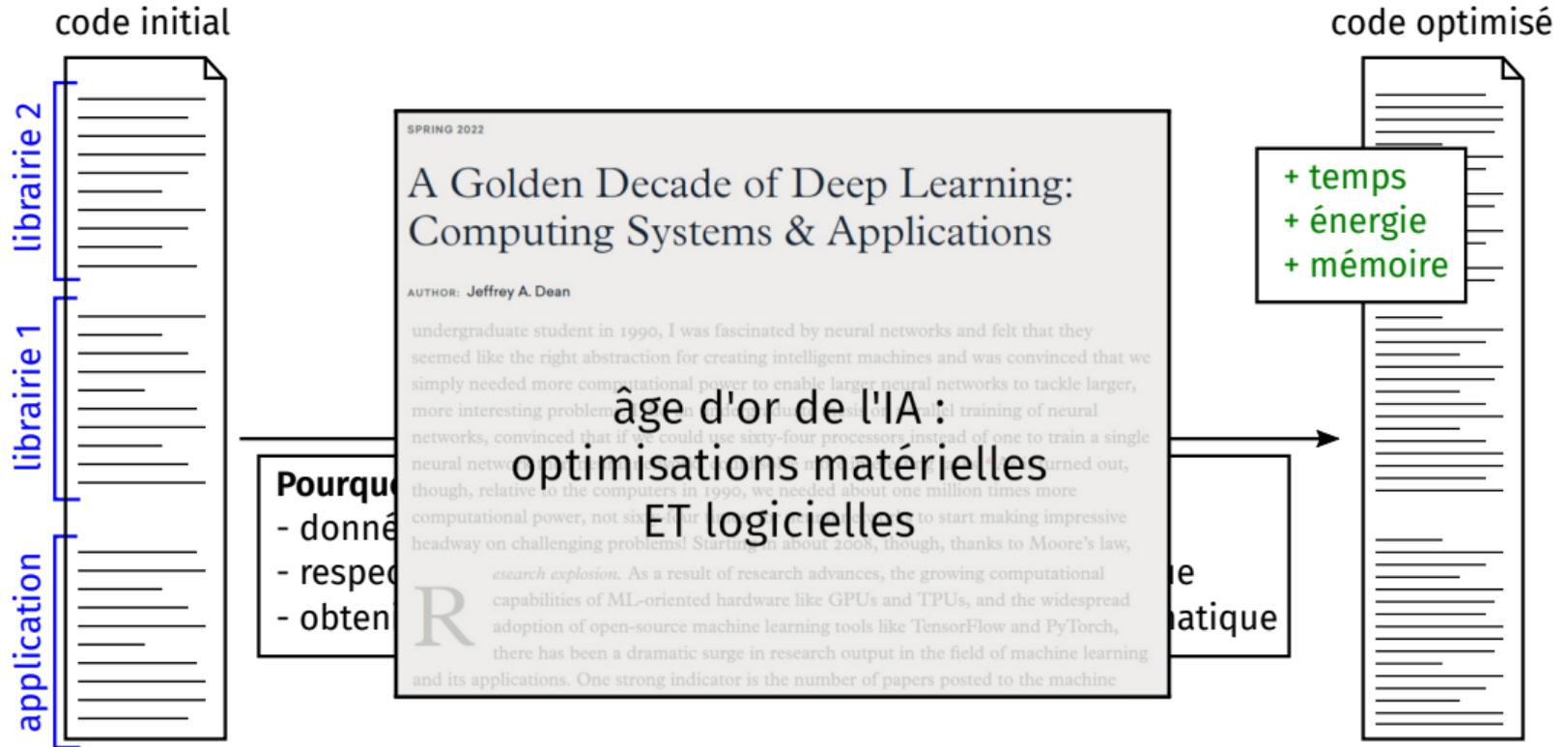
Mon parcours



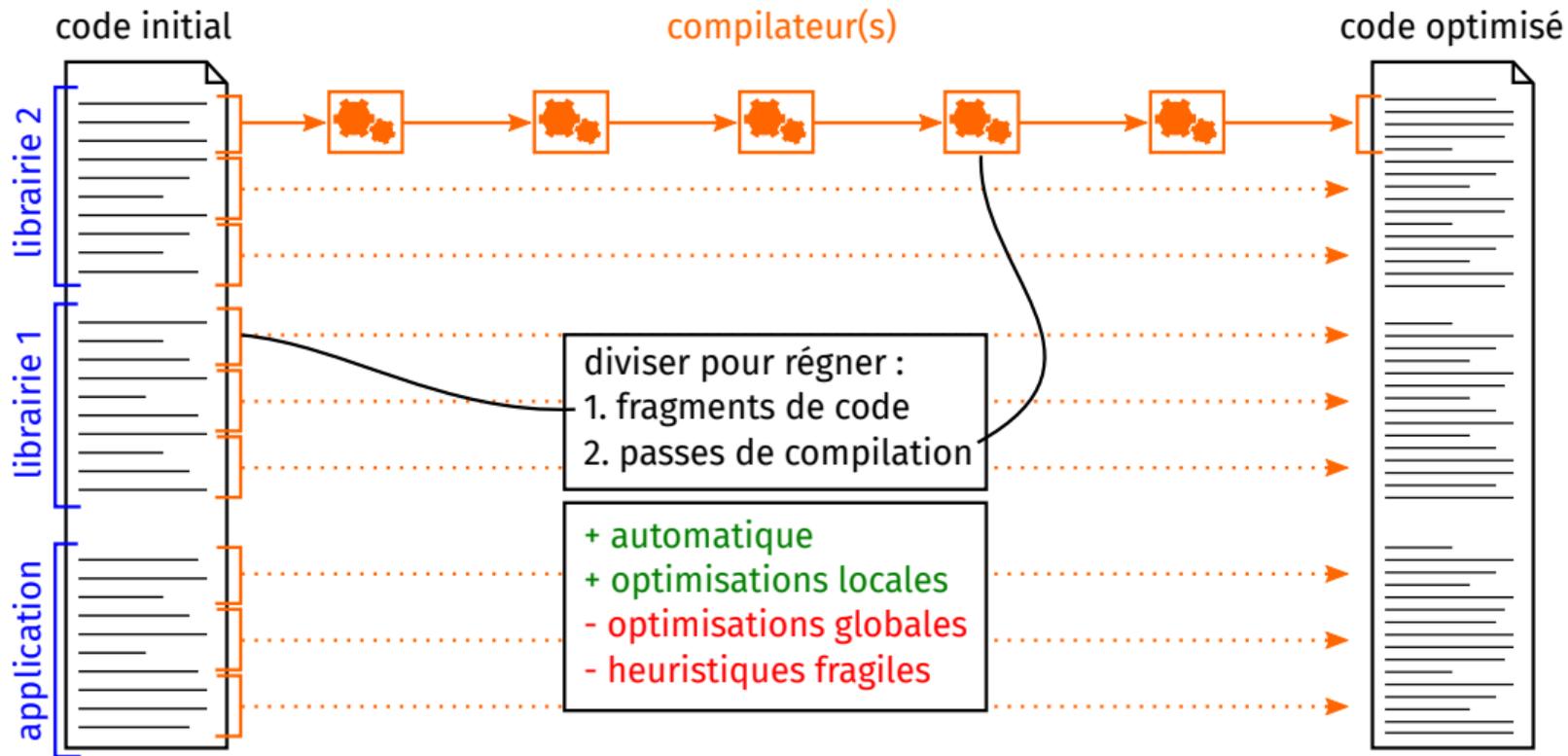
Optimisation de programmes



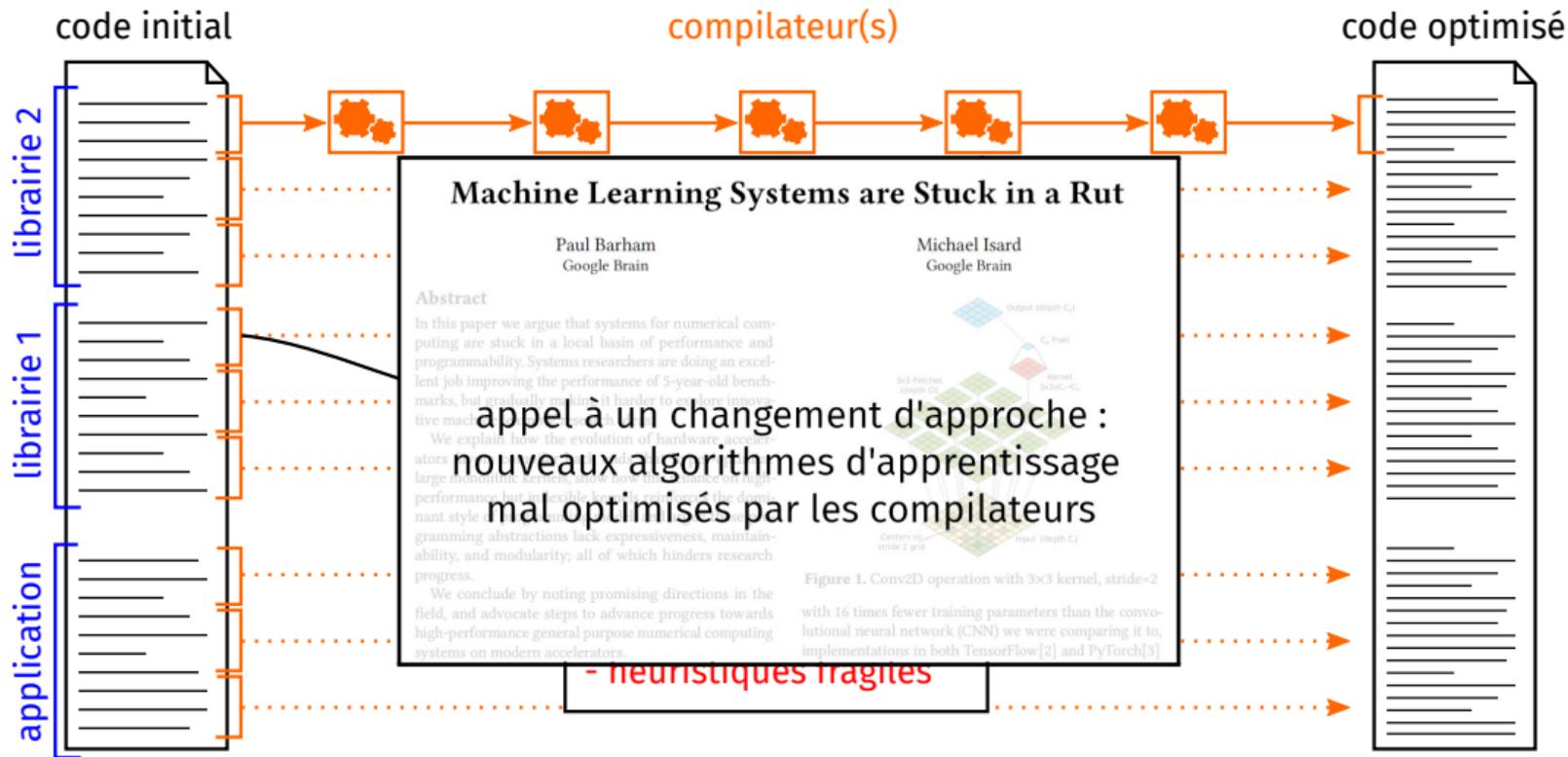
Optimisation de programmes



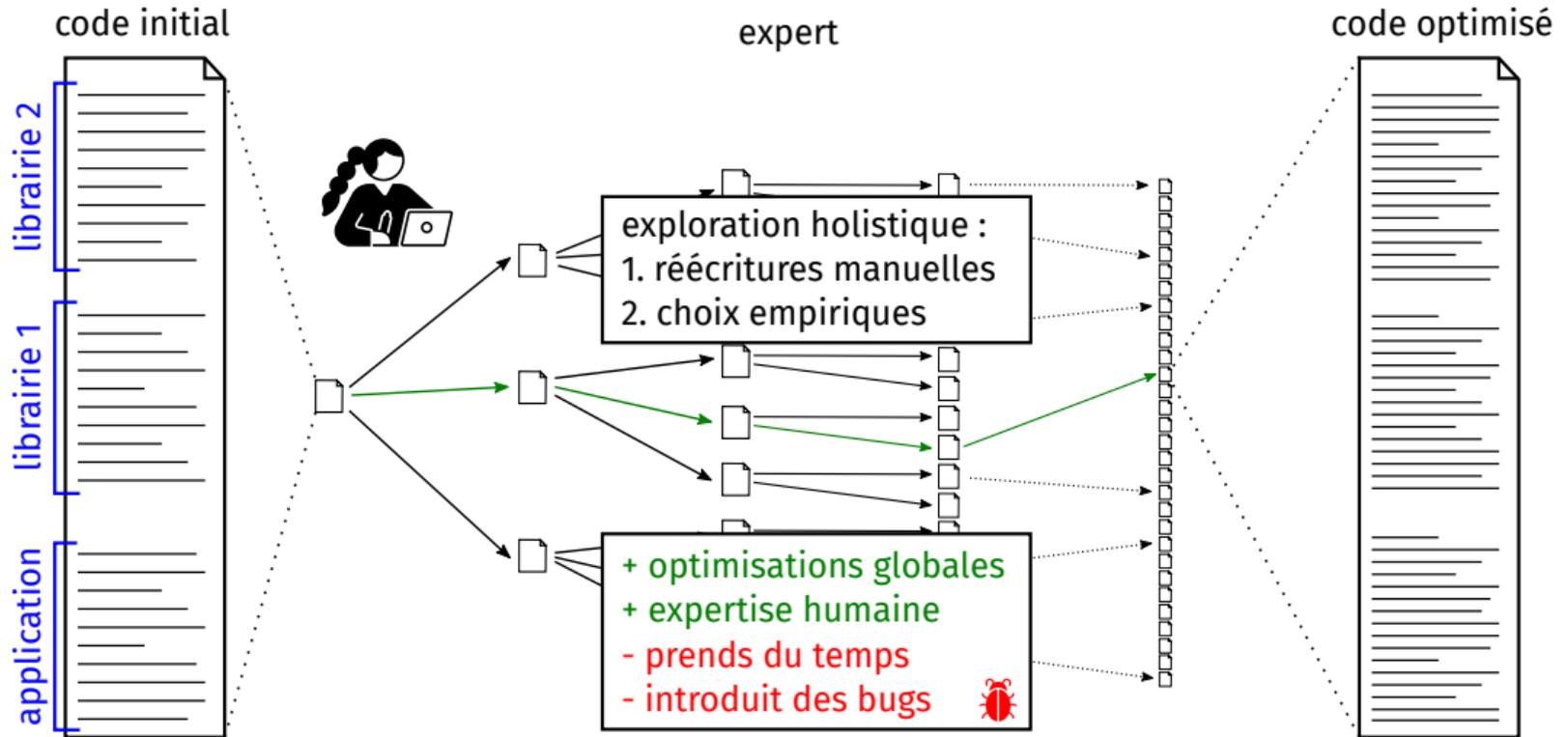
Optimisation de programmes automatique



Optimisation de programmes automatique



Optimisation de programmes manuelle



Optimisation de programmes manuelle

code initial

librairie 2
librairie 1
application

Multiplication de Matrices,
code C initial

```
for (int i = 0; i < m; i++) {  
  for (int j = 0; j < n; j++) {  
    float sum = 0.0f;  
    for (int k = 0; k < p; k++) {  
      sum += A[i][k] * B[k][j];  
    }  
    C[i][j] = sum;  
  }  
}
```

150× plus rapide,
7× plus gros

```
float* p0 = (float*) malloc(sizeof(float)*n*(n+1));  
#pragma omp parallel for  
for (int bi = 0; bi < 32; bi++) {  
  for (int bk = 0; bk < 296; bk++) {  
    for (int k = 0; k < 32; k++) {  
      for (int j = 0; j < 32; j++) {  
        p0[32*60 + bi + 32 * k + j] = 0.0f * (A + bk * k + j);  
      }  
    }  
  }  
#pragma omp parallel for  
for (int bi = 0; bi < 32; bi++) {  
  for (int bj = 0; bj < 32; bj++) {  
    float* sum = (float*) malloc(sizeof(float)*32);  
    for (int i = 0; i < 32; i++) {  
      for (int j = 0; j < 32; j++) {  
        sum[32 * i + j] = 0.0f;  
      }  
    }  
    for (int bk = 0; bk < 296; bk++) {  
      for (int k = 0; k < 32; k++) {  
        float s[32];  
        memcpy(s, sum[32 * i], sizeof(float)*32);  
#pragma omp simd  
        for (int j = 0; j < 32; j++)  
          s[j] += A[32*bi + 32 * k + j] * (A + bk * k + j) * p0[32*60 + bj + 32 * k + j];  
#pragma omp simd  
        for (int j = 0; j < 32; j++)  
          s[j] += A[32*bi + 32 * k + j] * (A + bk * k + j) * p0[32*60 + bj + 32 * k + j];  
#pragma omp simd  
        for (int j = 0; j < 32; j++)  
          s[j] += A[32*bi + 32 * k + j] * (A + bk * k + j) * p0[32*60 + bj + 32 * k + j];  
        memcpy(sum[32 * i + j], s, sizeof(float)*32);  
      }  
    }  
    for (int i = 0; i < 32; i++) {  
      for (int j = 0; j < 32; j++) {  
        C[32*bi + 32 * k + j] = sum[32*i + j];  
      }  
    }  
    free(sum);  
  }  
}
```

code optimisé

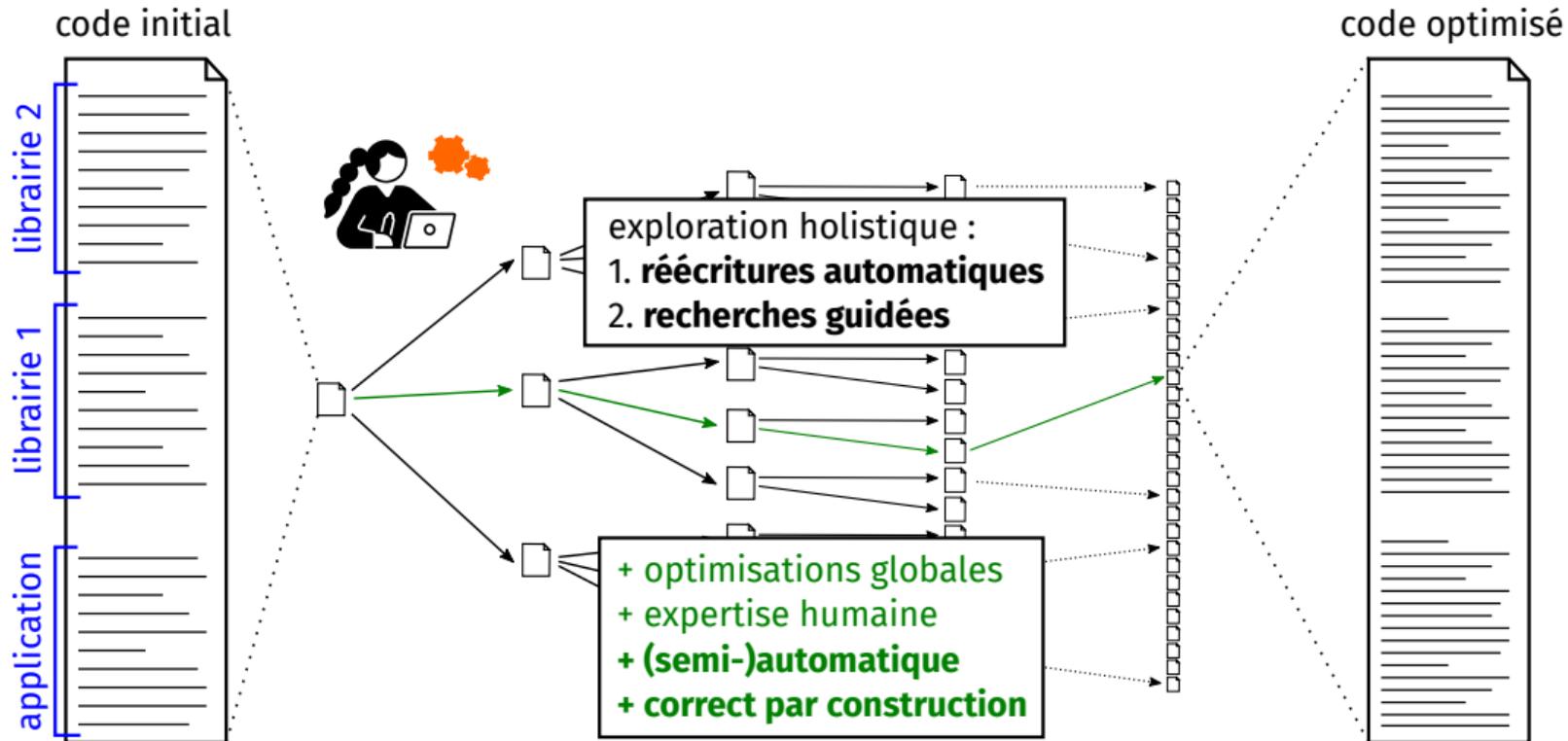
librairie 2
librairie 1
application

Optimisation de programmes : quel futur ?

- ▶ les compilateurs ne répondent ni aux besoins actuels ni futurs d'optimisation
- ▶ les algorithmes et architectures matérielles évoluent plus vite que les compilateurs
- ▶ le repli sur l'optimisation manuelle **ralenti le progrès**

Présentation à PLDI 2024: The Future of Fast Code: Giving Hardware What It Wants

Optimisation de programmes interactive et holistique



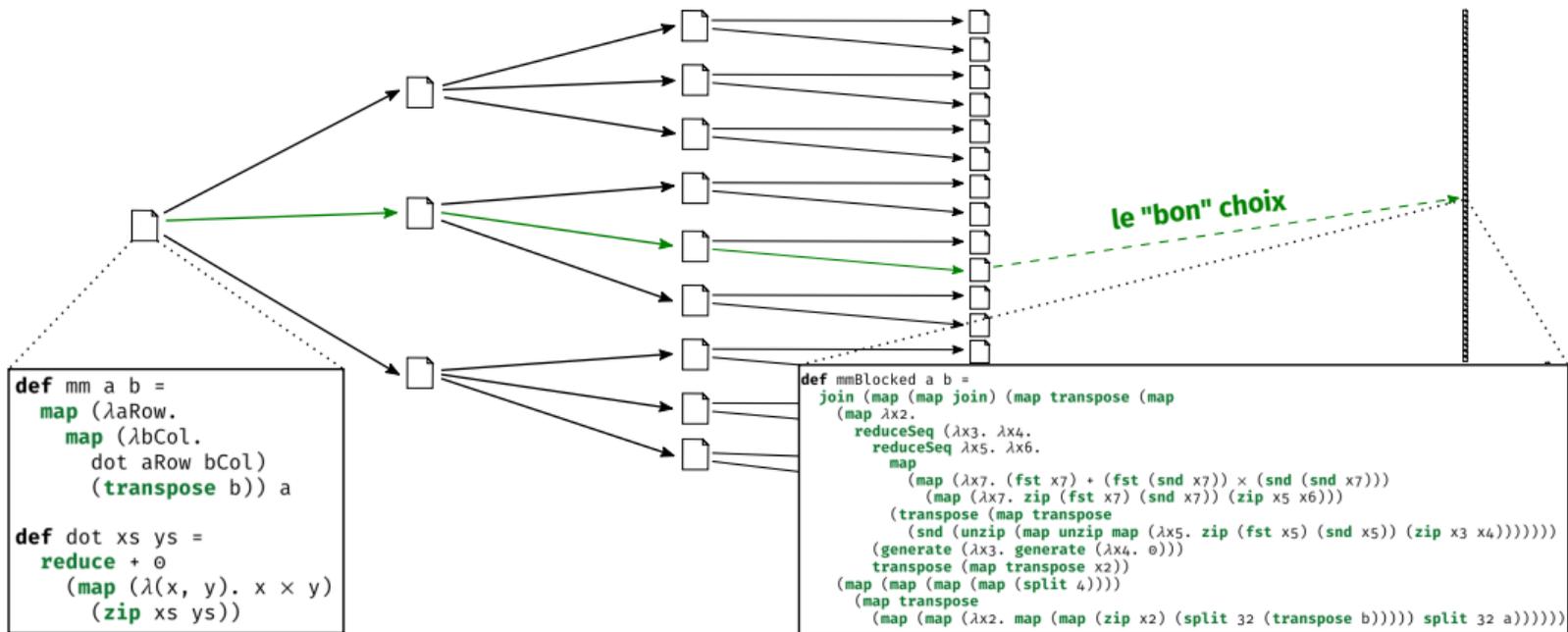
Doctorat : réécriture de programmes fonctionnels

règles de réécritures



$$(\text{map } f) . (\text{map } g) = \text{map } (f . g)$$

espace de réécriture combinatoire, correct et extensible

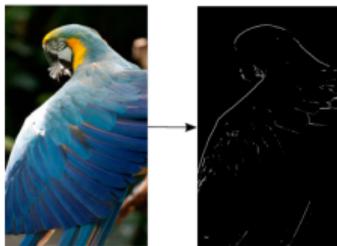


Doctorat : optimisations expertes, par composition

6 optimisations d'experts

→ décomposées en **74 règles**

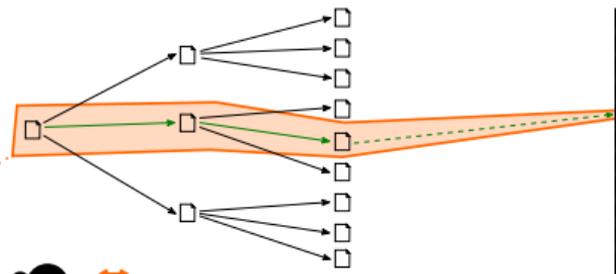
Harris:
détection
de coins et
de contours



16x plus rapide que OpenCV,
1.4x plus rapide que Halide! [CGO'21 A]

↑
compilateur spécialisé
de qualité industrielle

*espace de réécriture immense,
programmes 10x plus gros qu'avant,
des milliers d'étapes de réécriture*



stratégies de réécriture :
[ICFP'20 A*, CACM'23 🏆]

```
baseline ;  
tile(32,32) @ outermost(mapNest(2)) ;;  
fissionReduceMap @ outermost(appliedReduce) ;;  
split(4) @ innermost(appliedReduce) ;;  
reorder(List(1,2,5,6,3,4))
```

Doctorat : recherche automatique et expertise humaine

saturation d'égalité guidée [POPL'24 A*]

=

*recherche de réécriture automatique,
partage des sous-termes équivalents*

+

**spécification de guides sous forme
d'esquisses de programmes**

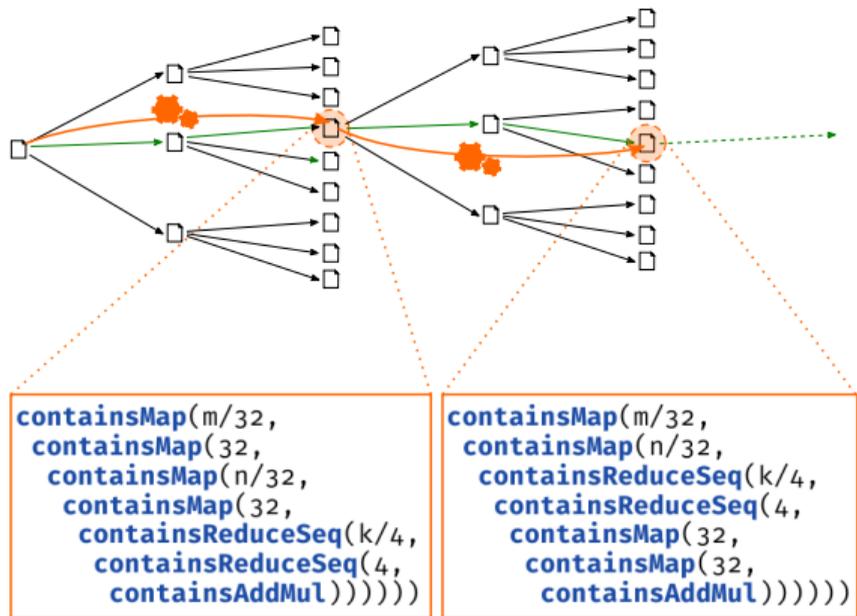
MIT PL Review : 🏆

*"significant potential to shape the
future direction of PL research
and/or industry practice"*

collaboration sur la preuve de théorèmes :
Andrés Goens, University of Amsterdam

recherche guidée :

582x plus rapide, 116x moins de mémoire



PostDoc : transformation de programmes impératifs

- ▶ rajout des **choix impératifs** dans l'espace d'optimisation *réutilisation de mémoire*
- ▶ **langage généraliste** plus expressif qu'un langage fonctionnel tableau *C, C++*

<pre>for (int i = 0; i < 1024; i++) { for (int j = 0; j < 1024; j++) { float sum = 0.f; for (int k = 0; k < 1024; k++) { sum += A[i][k] * B[k][j]; } C[i][j] = sum; } }</pre>	<pre>for (int bi = 0; bi < 32; bi++) { for (int i = 0; i < 32; i++) { for (int j = 0; j < 1024; j++) { float sum = 0.f; for (int k = 0; k < 1024; k++) { sum += A[bi * 32 + i][k] * B[k][j]; } C[bi * 32 + i][j] = sum; } } }</pre>
--	---

Le projet OptiTrust :

- ▶ transformations source-à-source guidées par l'utilisateur
- ▶ validées par une analyse statique des ressources
- ▶ en interne : λ -calcul impératif

basée sur la logique de séparation

PostDoc : optimisations inédites sur du code impératif généraliste

Etudes de cas réalisées :

- ▶ Multiplication de Matrices

algèbre linéaire, référence : compilateur spécialisé TVM

- ▶ Filtre Boîte (sur lignes) : floutage et débruitage

traitement d'image, référence : optimisations manuelles de la librairie OpenCV

Travail en cours :

- ▶ Harris : détection de coins et de contours

traitement d'image, référence : compilateur spécialisé Halide

- ▶ Particle-In-Cell : simulation de plasmas

simulation physique, référence : optimisations manuelles d'expert

Optimisation de MatMul avec OptiTrust

Quoi calculer : code généraliste

```
void mm(float* C, float* A, float* B,
        int m, int n, int p) {
  for (int i = 0; i < m; i++) {
    for (int j = 0; j < n; j++) {
      float sum = 0.0f;
      for (int k = 0; k < p; k++)
        sum += A[i][k] * B[k][j];
      C[i][j] = sum;
    }
  }
}
```

Comment optimiser :
script de transformation

```
Function.inline_def [cFunDef "mm"];
let tile (id, tile_size) = Loop.tile (int tile_size)
  -index:("b" ^ id) -bound:TileDivides [cFor id] in
List.iter tile [("i", 32); ("j", 32); ("k", 4)];
Loop.reorder_at
  -order:["bi"; "bj"; "bk"; "i"; "k"; "j"] [cPlusEq ()];
Loop.hoist_expr -dest:[tBefore; cFor "bi"] "pB"
  -indep:["bi"; "i"] [cArrayRead "B"];
Matrix.stack_copy -var:"sum" -copy_var:"s"
  -copy_dims:1 [cFor -body:[cPlusEq ()] "k"];
Omp.simd [cFor -body:[cPlusEq ()] "j"];
Omp.parallel_for [cFunBody "mm1024"; cStrict; cFor ""];
Loop.unroll [cFor -body:[cPlusEq ()] "k"];
```

Optimisation de MatMul avec OptiTrust

Quoi calculer : code généraliste

```
void mm(float* C, float* A, float* B,
        int m, int n, int p) {
  __reads("A ~> Matrix2(m, p)");
  __reads("B ~> Matrix2(p, n)");
  __modifies("C ~> Matrix2(m, n)");
  for (int i = 0; i < m; i++) {
    __xmodifies("for j in 0..n-> &C[i][j]~> Cell")
    ;
    for (int j = 0; j < n; j++) {
      __xmodifies("&C[i][j] ~> Cell");
      float sum = 0.of;
      for (int k = 0; k < p; k++)
        sum += A[i][k] * B[k][j];
      C[i][j] = sum;
    }
  }
}
```

Comment optimiser :
script de transformation

```
Function.inline_def [cFunDef "mm"];
let tile (id, tile_size) = Loop.tile (int tile_size)
  -index:("b" ^ id) -bound:TileDivides [cFor id] in
List.iter tile [( "i", 32); ("j", 32); ("k", 4)];
Loop.reorder_at
  -order:["bi"; "bj"; "bk"; "i"; "k"; "j"] [cPlusEq ()];
Loop.hoist_expr -dest:[tBefore; cFor "bi"] "pB"
  -indep:["bi"; "i"] [cArrayRead "B"];
Matrix.stack_copy -var:"sum" -copy_var:"s"
  -copy_dims:1 [cFor -body:[cPlusEq ()] "k"];
Omp.simd [cFor -body:[cPlusEq ()] "j"];
Omp.parallel_for [cFunBody "mm1024"; cStrict; cFor ""];
Loop.unroll [cFor -body:[cPlusEq ()] "k"];
```

- Trace for matmul_check ✓
- Preprocessing loop contracts ✓
- Function.inline_def [cFunDef "mm"]; ✓
- List.iter tile [("T", 32); ("I", 32); ("K", 4)]; ✓
- Loop.reorder_at ~order:["bi"; "bj"; "bk"; "i"; "k"; "j"] [cPlusEq ~lhs:[cVar "sum"] ()]; ✓
- Loop.reorder_at ✓
 - bring down j ✓
 - Loop.hoist_alloc_loop_list ✓
 - Loop.fission ✓
 - Loop.fission ✓
 - Loop_swap.swap ✓
 - bring down j ✓
 - Loop.hoist_alloc_loop_list ✓
 - Loop.fission ✓
 - Loop.fission ✓
 - Loop_swap.swap ✓
 - bring down i ✓
 - Loop.hoist_alloc_loop_list ✓
 - Loop.fission ✓
 - Loop.fission ✓
 - Loop_swap.swap ✓
 - bring down i ✓
 - Loop.hoist_alloc_loop_list ✓
 - Loop.fission ✓
 - Loop.fission ✓
 - Loop_swap.swap ✓
- Loop.hoist_expr ~dest:[tBefore; cFor "bi"] "pB" ~indep:["bi"; "i"] [cArrayRead "B"]; ✓
- Matrix.stack_copy ~var:"sum" ~copy_var:"s" ~copy_dims:1 [cFor ~body:[cPlusEq ~lhs:[cVar "sum"] ()] "k"]; ✓
- Omp.simd [nbMulti; cFor ~body:[cPlusEq ~lhs:[cVar "s"] ()] "j"]; ✓
- Omp.parallel_for [nbMulti; cFunBody ""; cStrict; cFor ""]; ✓

```

1  @@ -1,20 +1,38 @@
2  #include <optitrust.h>
3  void mm1024(float* C, float* A, float* B) {
4  for (int bi = 0; bi < 32; bi++) {
5  for (int i = 0; i < 32; i++) {
6  for (int bj = 0; bj < 32; bj++) {
7  for (int j = 0; j < 32; j++) {
8  float sum = 0.f;
9  for (int bk = 0; bk < 256; bk++) {
10 for (int k = 0; k < 4; k++) {
11 sum += A[MINDEX2(1024, 1024, bi * 32 + i, bk * 4 + k)] *
12 B[MINDEX2(1024, 1024, bk * 4 + k, bj * 32 + j)];
13 }
14 }
15 C[MINDEX2(1024, 1024, bi * 32 + i, bj * 32 + j)] = sum;
16 }
17 }
18 }
19 }
20 }

```

```

1  #include <optitrust.h>
2
3  void mm1024(float* C, float* A, float* B) {
4  for (int bi = 0; bi < 32; bi++) {
5  for (int i = 0; i < 32; i++) {
6
7  for (int bj = 0; bj < 32; bj++) {
8  float* const sum = (float* const)MALLOC2(32, 32, sizeof(float));
9  for (int i = 0; i < 32; i++) {
10 for (int j = 0; j < 32; j++) {
11 sum[MINDEX2(32, 32, i, j)] = 0.f;
12 }
13 }
14 for (int bk = 0; bk < 256; bk++) {
15 for (int i = 0; i < 32; i++) {
16 for (int j = 0; j < 32; j++) {
17
18 for (int k = 0; k < 4; k++) {
19 for (int j = 0; j < 32; j++) {
20 sum[MINDEX2(32, 32, i, j)] +=
21 A[MINDEX2(1024, 1024, bi * 32 + i, bk * 4 + k)] *
22 B[MINDEX2(1024, 1024, bk * 4 + k, bj * 32 + j)];
23 }
24 }
25 }
26 }
27 for (int i = 0; i < 32; i++) {
28 for (int j = 0; j < 32; j++) {
29 C[MINDEX2(1024, 1024, bi * 32 + i, bj * 32 + j)] =
30 sum[MINDEX2(32, 32, i, j)];
31 }
32 }
33 MFREE2(32, 32, sum);
34 }
35 for (int i = 0; i < 32; i++) {
36 }
37 }
38 }

```

Décomposition des étapes de MatMul par OptiTrust

Transformations combinées :

- ▶ composition de transformations basiques
- ▶ validées par transitivité

Transformations basiques :

- ▶ modification directe de l'AST
λ-calcul impératif
- ▶ vérification de conditions suffisantes pour la correction

8 étapes MatMul :

- ▶ 55 transformations basiques
- ▶ 61 transformations “ghost”

- ▶ **Instr** : move, delete, insert, duplicate
- ▶ **Function** : inline
- ▶ **Variable** : inline, bind, to_const, init_detach, local_name
- ▶ **Loop** : fusion, fission, swap, hoist, move_out, tile, collapse, unroll
- ▶ **Matrix** : intro_malloco,
- ▶ **Omp** : parallel_for, simd
- ▶ **Arith** : simpl
- ▶ ...

Condition suffisante d'OptiTrust pour `Instr.move`

$$E \begin{bmatrix} T_1; \Delta_1 \\ T_2; \Delta_2 \end{bmatrix} \mapsto E \begin{bmatrix} T_2; \\ T_1; \end{bmatrix} \quad \text{correct if :}$$
$$\begin{cases} \Delta_1.\text{notRO} \cap \Delta_2 = \emptyset \\ \Delta_2.\text{notRO} \cap \Delta_1 = \emptyset \end{cases}$$

- ▶ exploite les informations de ressources calculées par notre analyse (Δ_1)
- ▶ correct si les ressources sont exclusivement partagées en lecture seule

Condition suffisante d'OptiTrust pour **Loop.fusion**

```
for  $\chi_1$   $i \in r_i$  {  
   $T_1$ ;  
}  $\Delta_1$   
for  $\chi_2$   $i \in r_i$  {  
   $T_2$ ;  
}  $\Delta_2$ 
```



```
for  $\chi$   $i \in r_i$  {  
   $T_1$ ;  
   $T_2$ ;  
}
```

correct if :

$$\begin{cases} i \text{ not free in } \chi_1.\text{shrd} \text{ and } \chi_2.\text{shrd} \\ \chi_1.\text{shrd} \vdash (\Delta_1.\text{notRO} \cap \Delta_2) = \emptyset \\ \chi_2.\text{shrd} \vdash (\Delta_2.\text{notRO} \cap \Delta_1) = \emptyset \end{cases}$$

with :

$$\rightarrow \rightarrow Q_1, P_2 \equiv \text{PartialSub}(\chi_1.\text{excl.post}, \chi_2.\text{excl.pre})$$

$$\chi \equiv \begin{cases} \text{vars} \equiv \chi_1.\text{vars}, \chi_2.\text{vars} \\ \text{shrd} \equiv \chi_1.\text{shrd} * \chi_2.\text{shrd} \\ \text{excl.pre} \equiv \chi_1.\text{excl.pre} * P_2 \\ \text{excl.post} \equiv \chi_2.\text{excl.post} * Q_1 \end{cases}$$

Plan : optimisation de programmes interactive et holistique

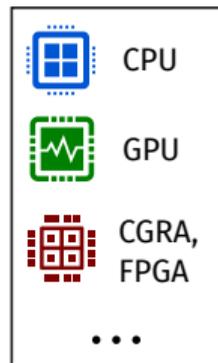
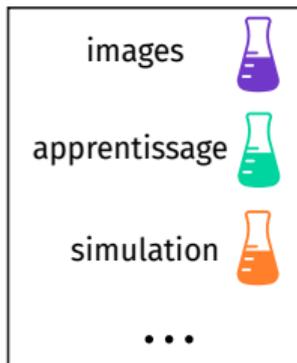
Objectif :

construire le premier

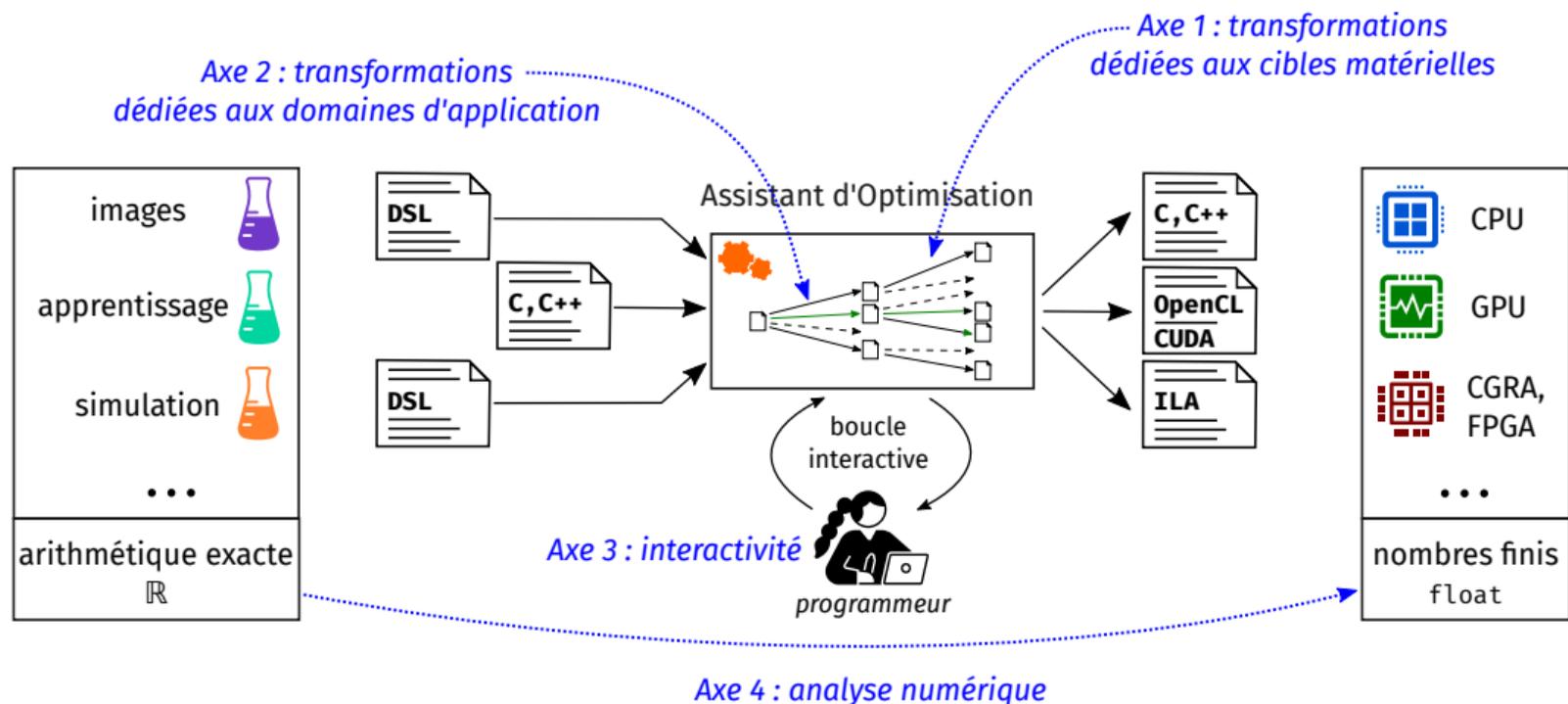
Assistant d'Optimisation



qui s'adapte aux évolutions des domaines et du matériel,
évitant le repli sur l'optimisation manuelle



Plan : optimisation de programmes interactive et holistique



Axe 1 : transformations correctes dédiées au matériel

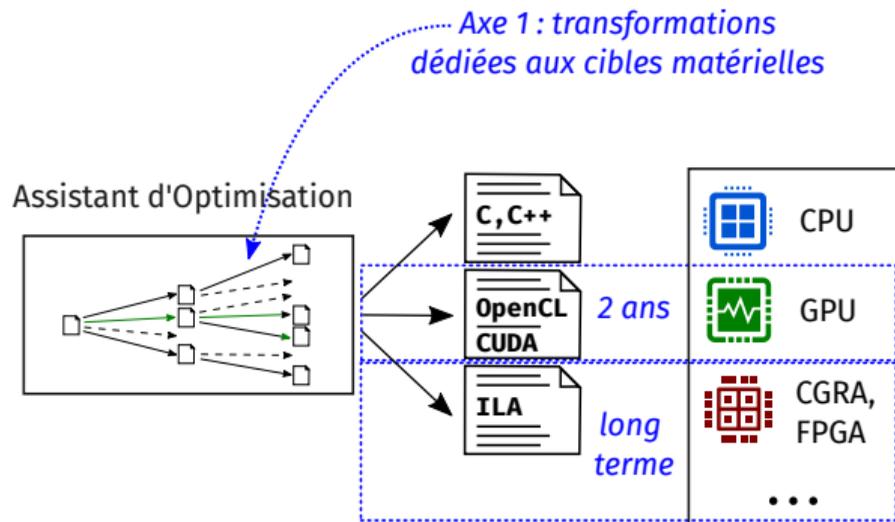
Objectif : créer un espace d'optimisation qui évolue avec le matériel par combinaison de transformations

Approche :

- décomposer les optimisations expertes en des transformations plus simples

Difficulté :

- identifier et garantir la correction des transformations en prenant en compte les modèles de programmation

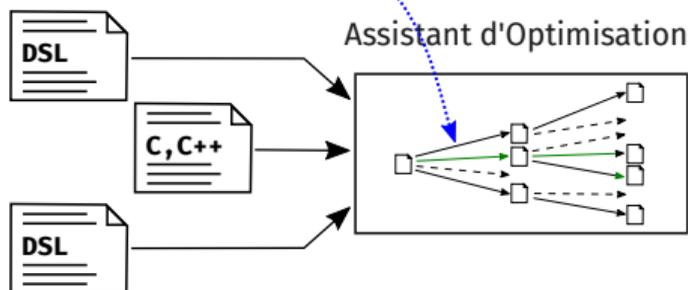
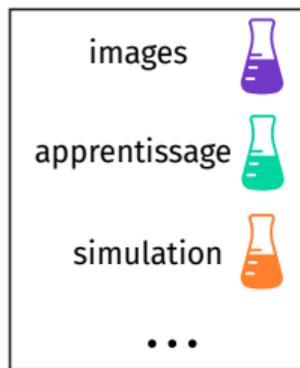


Collaboration Internationales :

- Bastian Köpcke, Universität Münster [arXiv'22, GPGPU'22, PLDI'24]
- Jackson Woodruff, University of Edinburgh [PLDI'22, arXiv'23, CC'23]

Axe 2 : transformation correctes dédiées aux domaines

Axe 2 : transformations
dédiées aux domaines d'application



Objectif : créer un espace d'optimisation qui évolue avec les domaines et leurs langages dédiés (DSLs)

Plan :

- 2 ans : langage dédié type Halide
- 4 ans : synergie avec l'Axe 1 (GPUs)
- long terme : mélange de DSLs

Difficultés :

- synthétiser les annotations de code
- faciliter la définition de transformations dédiées

Contacts:

- Gabriel Radanne, Inria CASH, Lyon
- Roland Leissa, Universität Mannheim

Axe 3 : interactivité entre programmeur et assistant

Objectif : développer une boucle interactive permettant d'explorer l'espace d'optimisation de façon productive

Plan :

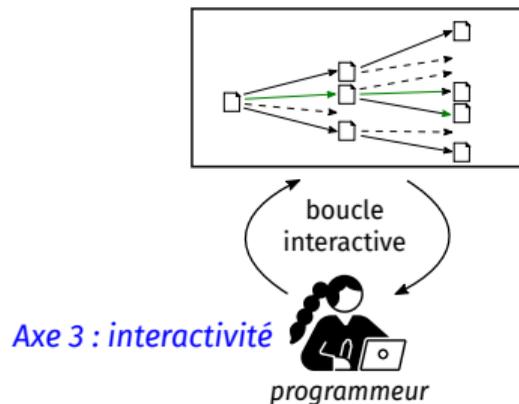
- 3 ans : saturation d'égalité interactive sur du code impératif
recherche polyédrique et/ou par faisceau
- long-terme : suggestions d'optimisation et visualisations
goulots d'étranglement, code chaud

Difficulté :

- exploration d'un espace d'optimisation complexe

Collaboration Interdisciplinaire :

- Géry Casiez (Inria LOKI, Interaction Homme-Machine)



Axe 4 : précision numérique garantie pendant l'optimisation

Objectif : garantir la précision numérique pendant l'optimisation, éviter les erreurs et permettre des optimisations

fonction trigonométrique approchée = 4x plus rapide
virgule fixe sur FPGA

Approche :

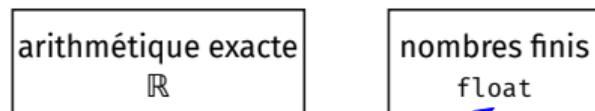
- analyse d'intervalles sur les valeurs et erreurs
- erreur bornée par $e(x \ominus y) + d$*

Difficulté :

- la plupart des compilateurs ne font pas d'analyses numériques
- 'gcc': pas d'optimisations sur les flottants*
'gcc -ffast-math': traite les flottants comme des réels

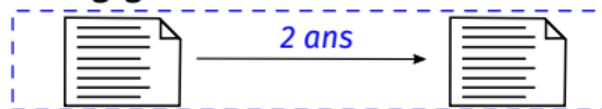
Collaboration Internationale :

- Eva Darulova, Uppsala University [TOPLAS'17, SAS'23]

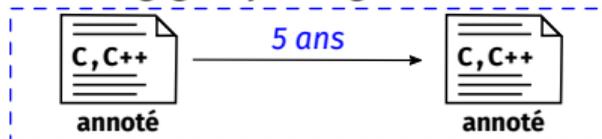


Axe 4 : analyse numérique

langage fonctionnel sur des tableaux



langage impératif généraliste

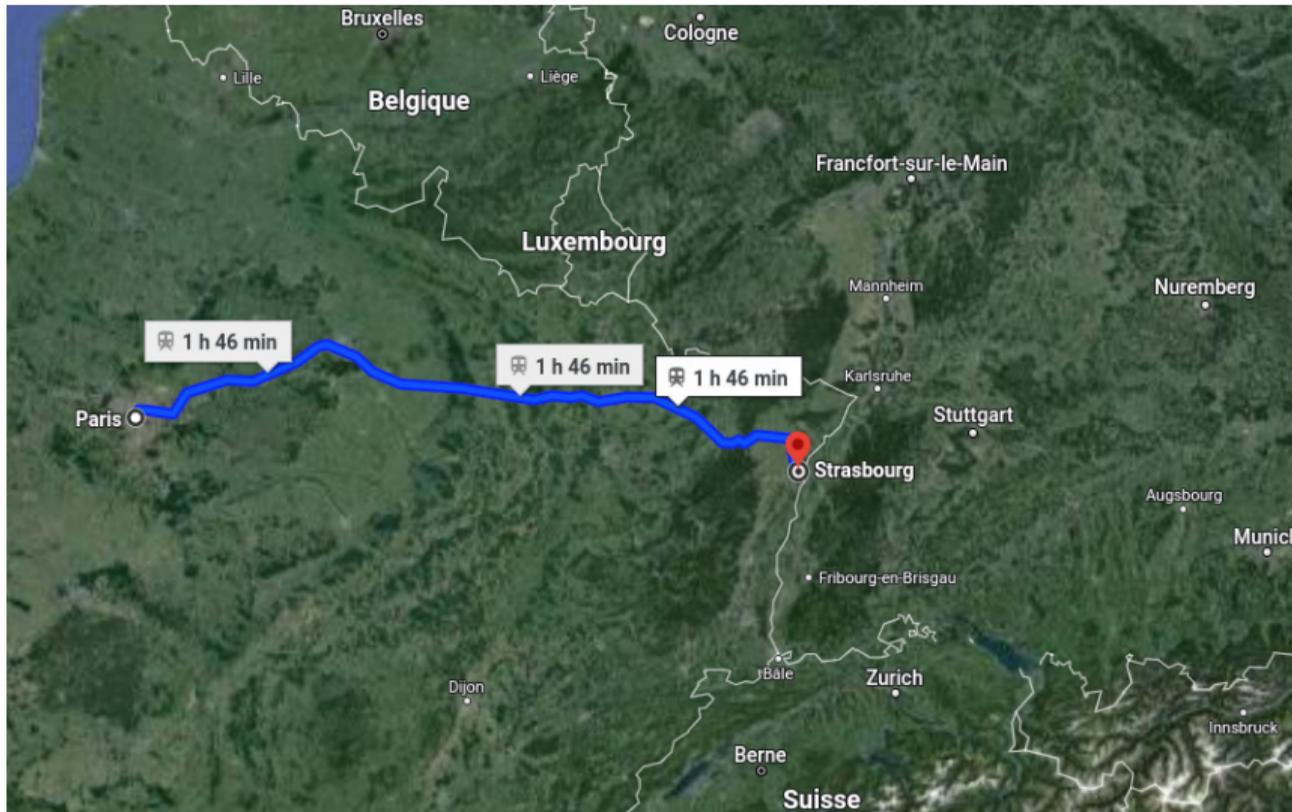


Intéressé par un stage ?

- ▶ liberté de sujet au sein de mon projet
- ▶ vous donner les moyens d'être créatif, de devenir indépendant
- ▶ viser à publier dans les meilleures conférences internationales
- ▶ contacts et visites internationales
- ▶ possibilité de continuation en thèse

plan : financement de thèse ANR JCJC

La ville de Strasbourg



La ville de Strasbourg



La ville de Strasbourg



- ▶ ~300 000 habitants
- ▶ 2^{ème} meilleure ville étudiante de France *letudiant.fr*
 - ▶ >50 000 étudiants
- ▶ Cadre exceptionnel : architecture, culture, transport, sport, nature, ...
 - ▶ Centre pédestre et quartier Neustadt classés UNESCO
 - ▶ Trams et pistes cyclables
- ▶ Ville internationale
 - ▶ Institutions Européennes
 - ▶ Tram passe la frontière allemande
 - ▶ ~14% d'habitants internationaux

La ville de Strasbourg



L'équipe CAMUS/ICPS du Laboratoire ICube

Thématique : optimisation et compilation automatique, preuves et certification

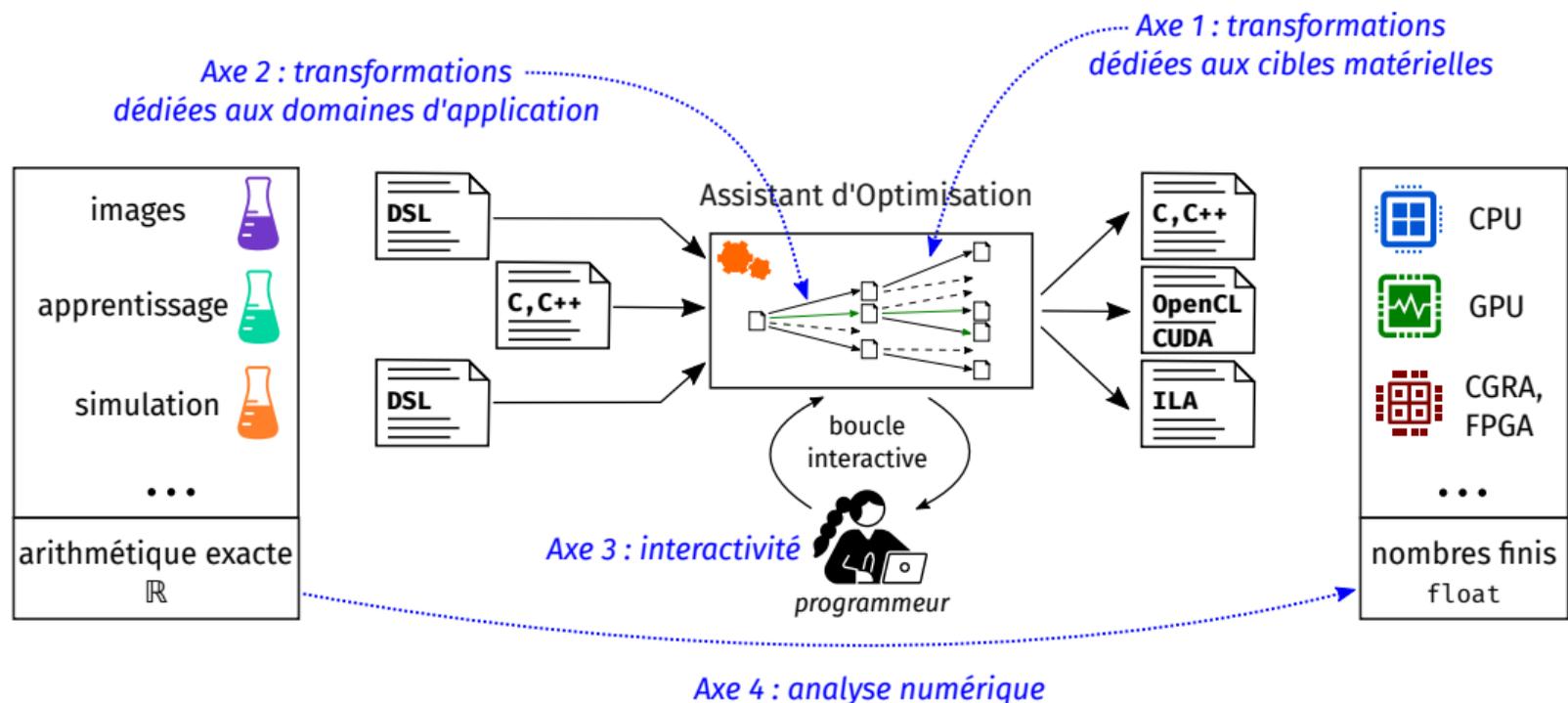
9 (enseignant-)chercheurs, 1 ingénieur, 3 postdocs, 9 doctorants

Doctorant sur OptiTrust : Guillaume Bertholon

Expertises :

- ▶ mathématiques des polyèdres *Philippe Clauss, Vincent Loechner, Alain Ketterlin*
- ▶ applications avancées *Vincent Loechner, Stéphane Genaud, Bérenger Bramas*
- ▶ annotations et raffinements dans le langage C *Jens Gustedt*
- ▶ logique de séparation et invariants de code *Arthur Charguéraud*

Optimisation de Programmes Interactive et Holistique



Thomas K EHLER  thok.eu

Backup Slides

Les Compromis

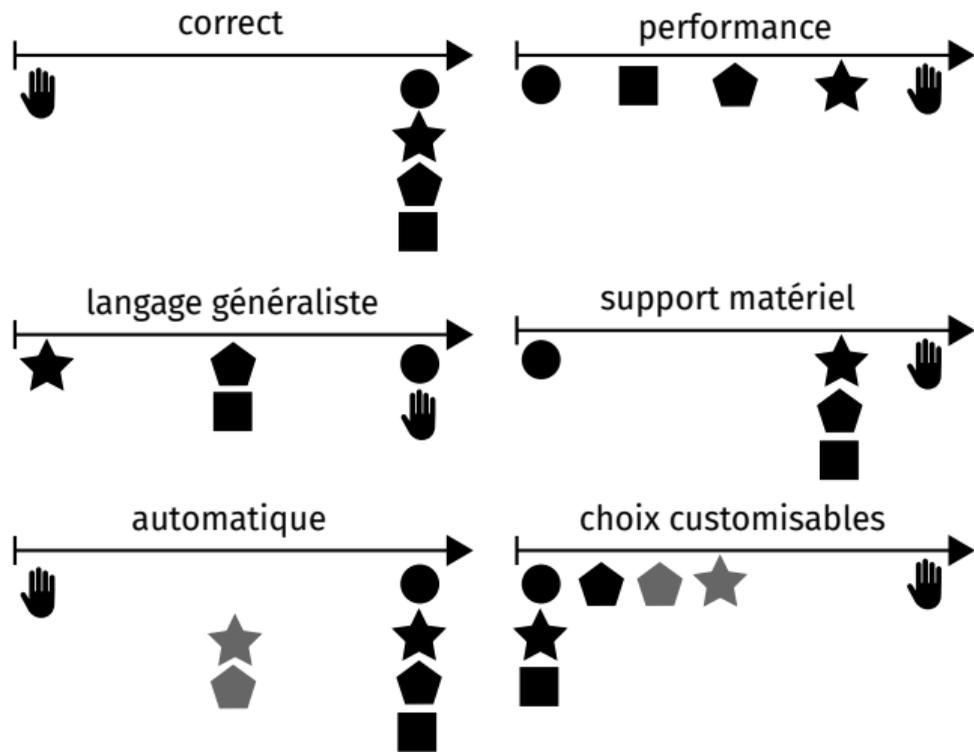
● compilateurs généralistes
gcc, clang

✋ optimisation manuelle

★ compilateurs spécialisés
Halide, TVM

⬠ compilateurs polyédriques
PLUTO, Polly

■ compilateurs tableau
Accelerate, SaC, Futhark



Les Compromis

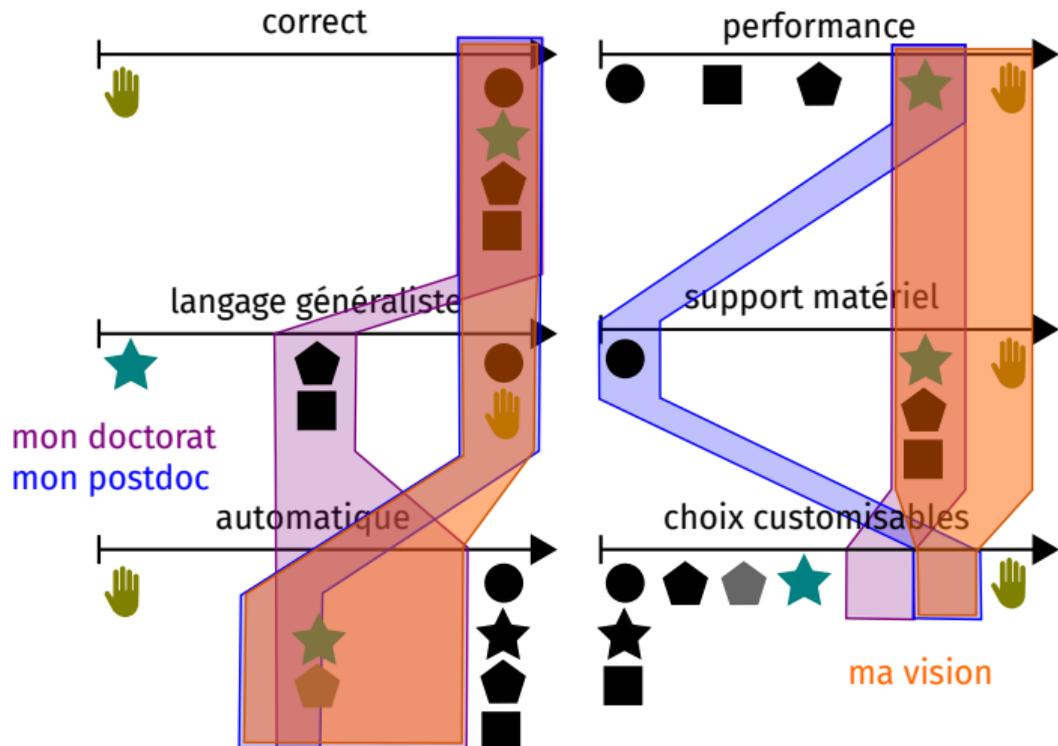
● **compilateurs généralistes**
gcc, clang

👉 **optimisation manuelle**

★ **compilateurs spécialisés**
Halide, TVM

⬠ **compilateurs polyédriques**
PLUTO, Polly

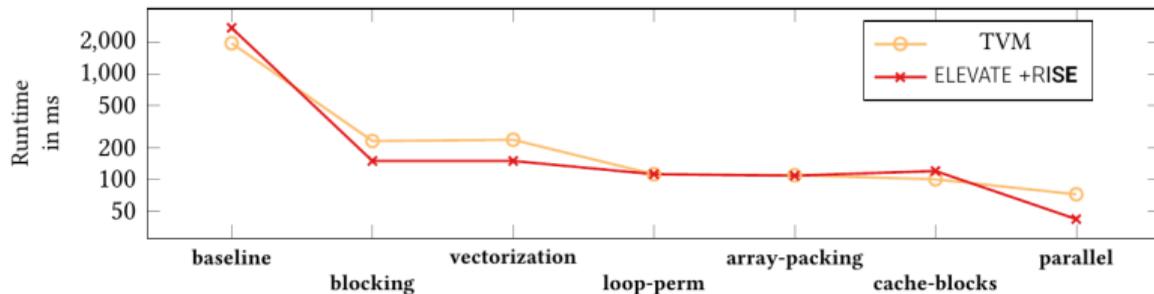
■ **compilateurs tableau**
Accelerate, SaC, Futhark



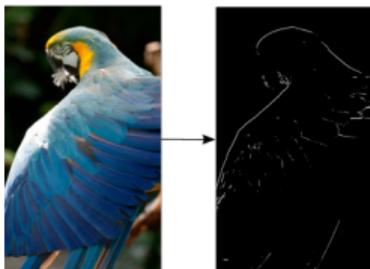
1st Benchmark : Matrix Multiplication on Intel CPU

- ▶ 6 optimizations
 - ▶ transform loops *blocking, permutation, unrolling*
 - ▶ change data layout *array packing*
 - ▶ add parallelism *vectorization, multi-threading*
- ▶ performance is on par with reference schedules from TVM.

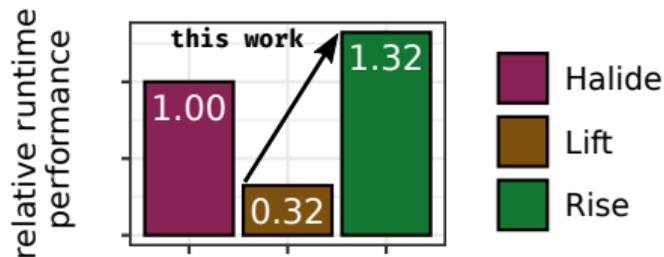
https://tvm.apache.org/docs/how_to/optimize_operators/opt_gemm.html



2nd Benchmark : Corner Detection on ARM CPUs



- ▶ standard corner detection pipeline
- ▶ 6 well-known optimizations
circular buffering, operator fusion, multi-threading, vectorization, convolution separation, register rotation



- ▶ extensibility + control
⇒
faster code than Halide, with 2 additional optimizations

Matrix Multiplication Performance

- ▶ Intel(R) Core(TM) i7-8665U CPU, AVX2 (8 floats), 4 cores (8 hyperthreads)
- ▶ Relative speedup on 1024^3 input :

version	single-thread	multi-thread
unoptimized	1×	1×
optimized	46×	150×
TVM	46×	150×
numpy (Intel MKL) ¹	71×	183×

Both codes have 90th percentile runtime of 9.4ms over 200 benchmark runs, corresponding to a speedup of 150× compared to the 90th percentile of the naive code.

1. uses assembly code, explicit vectorization, custom thread library