

# Test Microprocessors Architecture Configuration

**Javier Andres Tarazona Jimenez**  
Ingénieur Degree Programme  
STIC  
ENSTA Paris  
Paris, France  
javier-andres.tarazona@  
ensta-paris.fr

**Jair Anderson Vasquez Torres**  
Ingénieur Degree Programme  
STIC  
ENSTA Paris  
Paris, France  
jair-anderson.vasquez@  
ensta-paris.fr

**Maeva**  
Ingénieur Degree Programme  
STIC  
ENSTA Paris  
Paris, France  
maeva@ensta-paris.fr

**Carlos**  
Ingénieur Degree Programme  
STIC  
ENSTA Paris  
Paris, France  
carlos@ensta-paris.fr

*Abstract—...*  
*Index Terms—...*

## I. EXERCICE 4 — PROFILING (Q1)

a) *Objectif.*: Le *profiling* de l’instruction mix consiste à mesurer la répartition des instructions exécutées par grandes catégories (calcul entier, mémoire, contrôle, etc.). Cette information est essentielle en architecture : elle permet d’identifier où se situe la pression dominante (unités de calcul, hiérarchie mémoire, prédiction de branchements), et donc d’anticiper quels leviers microarchitecturaux sont les plus pertinents.

b) *Méthode.*: Nous avons simulé les exécutions avec gem5 en mode SE (ISA RISC-V), en configuration de type A7 (se\_A7.py). Les compteurs proviennent des instructions committed (retired). Le nombre total d’instructions exécutées est  $N = \text{simInsts}$ . Pour chaque catégorie  $c$ , on note  $I_c$  le nombre d’instructions appartenant à  $c$ . Le pourcentage associé est :

$$\text{pct}(c) = 100 \times \frac{I_c}{N}.$$

Les valeurs sont arrondies à deux décimales (somme  $\approx 100\%$ ).

TABLE I  
RÉPARTITION DES INSTRUCTIONS EXÉCUTÉES (PROFILING) —  
CONFIGURATION A7.

Catégorie	Dijkstra (A7)		Blowfish (A7)	
	Count	%	Count	%
ALU entier	22118141	44.09%	1882443	55.42%
Chargements (Load)	11799269	23.52%	771841	22.72%
Stockages (Store)	4853941	9.68%	408487	12.03%
Branches (contrôle)	9870255	19.67%	334128	9.84%
Mult/Div entier	1517371	3.02%	6	0.00%
Flottant (FP)	12	0.00%	12	0.00%
Autres	10476	0.02%	18	0.00%
TOTAL (simInsts)	50169465	100.00%	3396935	100.00%

c) *Résultats détaillés.*:

d) *Synthèse par familles (lecture plus “architecture”).*: Afin de mieux comparer les pressions microarchitecturales, on regroupe les catégories en trois familles : *calcul entier* (ALU + Mult/Div), *mémoire* (Load + Store) et *contrôle* (Branches).

TABLE II  
AGRÉGATION PAR FAMILLES : CALCUL, MÉMOIRE ET CONTRÔLE (A7).

Famille	Dijkstra (%)	Blowfish (%)	$\Delta$ (BF – Dij) [points]
Calcul entier (ALU + Mult/Div)	47.11	55.42	+8.31
Mémoire (Load + Store)	33.20	34.75	+1.55
Contrôle (Branches)	19.67	9.84	-9.83
Reste (FP + Autres)	$\approx 0.02$	$\approx 0.00$	$\approx 0$

e) *Interprétation (comparaison chiffrée).*: Les deux applications présentent une part mémoire comparable ( $\approx 33.20\%$  pour Dijkstra contre  $\approx 34.75\%$  pour Blowfish), ce qui indique que la hiérarchie mémoire (L1/L2) reste un levier important dans les deux cas. En revanche, Dijkstra est nettement plus *control-heavy* : les branches représentent  $19.67\%$  des instructions contre  $9.84\%$  pour Blowfish, soit environ  $\times 2$  de densité de contrôle. À l’inverse, Blowfish est davantage *compute-heavy* : la part d’ALU entier atteint  $55.42\%$  contre  $44.09\%$  pour Dijkstra (+11.33 points). Les instructions FP sont négligeables (quelques occurrences attribuables à un surcoût du runtime plutôt qu’au noyau algorithmique).

## REFERENCES

- [1] A. Huamán, “Feature Description,” *OpenCV Documentation* (OpenCV 4.14.0-pre), accessed Feb. 6, 2026. [Online]. Available: [https://docs.opencv.org/4.x/d5/dde/tutorial\\_feature\\_description.html](https://docs.opencv.org/4.x/d5/dde/tutorial_feature_description.html)