

---

## Übungsblatt 9

### Ü 9.1 Caches

---

Gegeben sei folgendes Fragment eines C-Programms, welches auf drei Arrays operiert.

```
#define N 2048

int arrA[N];
int arrB[N];
int arrX[N];

int i, s;

for (i=0; i!=N; i++) {
    arrA[i]=i;
    arrB[i]=N-i;
}

s = 0;

for (i=N-1; i>=0; i--) {
    s = s + arrA[i] - arrB[i];
    arrX[i] = s;
}
```

Nehmen Sie an, dass die Arrays beginnend mit arrA lückenlos ab Adresse 0x10010000 im Speicher abgelegt sind. Der Datentyp int belegt 32 Bit. Die beiden Variablen i und s werden vom Compiler in Registern abgelegt, d.h. deren Verwendung verursacht keinen Speicherzugriff. Das Fragment wird auf einem System mit einem 4 KiB großen 2-fach satz-assoziativen write-back Datencache mit LRU-Ersetzungsstrategie ausgeführt. Die Größe eines Cache-Blocks beträgt 32 Byte. Gehen Sie davon aus, dass der Cache zu Beginn nur ungültige Einträge enthält.

- Bestimmen Sie die Hitrate des Caches für die Ausführung des gesamten Fragments, und beurteilen Sie die erzielte Performance.
- Im Moodle-Kurs finden Sie ein entsprechendes MIPS-Assembler-Programm des obigen Fragmentes. Verwenden Sie den MARS Data Cache Simulator, um Ihr Resultat aus a) zu verifizieren.

## Ü 9.2 Caches

---

Gegeben seien das Code-Fragment und der Datencache aus Aufgabe 9.1.

- a) Kann ein Compiler mit Hilfe von Array-Padding eine höhere Hitrate ermöglichen? Wenn ja, wie hoch wäre näherungsweise die verbesserte Hitrate für das gegebene Fragment?
- b) Wie würde sich die Hitrate des Caches aus Aufgabe 9.1 (ohne Array-Padding) verändern, wenn der Datencache 4-fach satz-assoziativ organisiert wäre? Bestimmen Sie die Hitrate näherungsweise.
- c) Verwenden Sie den MARS Data Cache Simulator, um Ihre Resultate zu verifizieren. Geben Sie die vom Simulator angezeigte Anzahl der Cache-Hits und die resultierende Hitrate an. Begründen Sie gegebenenfalls den Unterschied zu Ihren Lösungen von a) und b).

## Ü 9.3 Caches

---

Gegeben sei folgender Pseudocode:

```
int array[100, 100000];  
for each element array[i][j] {  
    array[i][j] = array[i][j] * 2;  
}
```

Schreiben Sie zwei Java-Programme, die diesen Pseudocode implementieren: eines soll das Array zeilenweise durchlaufen, das andere spaltenweise. Die benötigte Ausführungszeit für den Schleifendurchlauf soll ausgegeben werden. Zum Messen der Ausführungszeit kann `java.lang.System.currentTimeMillis()` verwendet werden. Führen Sie beide Programme mehrmals hintereinander aus und vergleichen Sie die minimalen Ausführungszeiten. Was sagt Ihnen die unterschiedliche Cache-Performance über die Anordnung von Java-Arrays im Speicher?

*Hinweis: Verringern Sie die Zeilenanzahl (1. Dimension) des Arrays, falls Ihre virtuelle Java-Maschine (JVM) nicht genügend Speicher zur Verfügung hat. Oder vergrößern Sie alternativ die maximale Speichergröße der JVM (z.B. mit `java -Xmx128m`).*