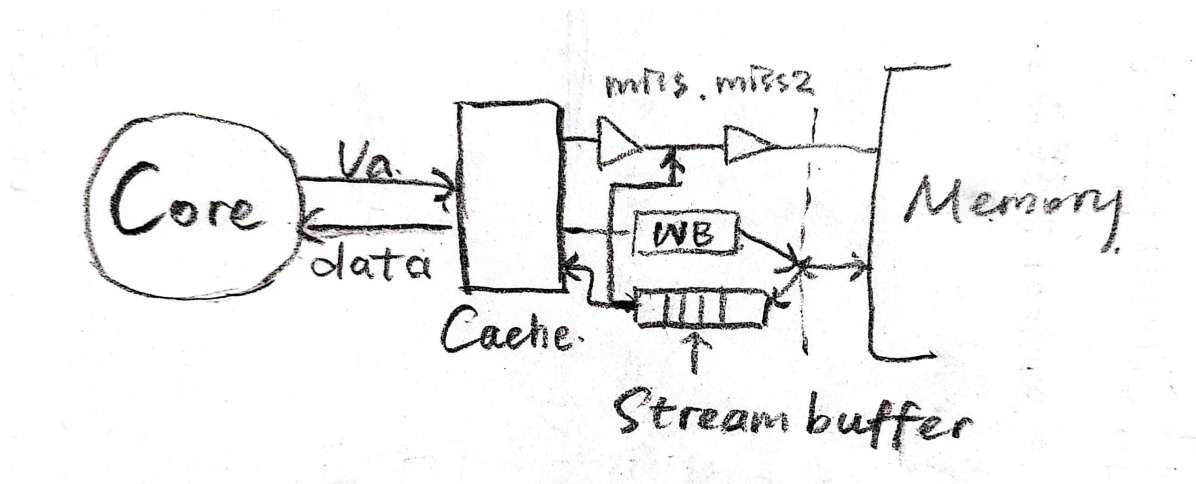


# Note W7D1

xjq

核心内容: 由于  $AMAT = T_{hit} + \eta \times T_{penalty}$ , 因此我们希望降低  $\eta$  来减少  $AMAT$ 。

- Hardware prefetching



第一次miss之后先去stream buffer找 (多用于数组的访问)

- Software Prefetching
- Compiler opt

## ① merging arrays

例如:

```
int key[];
int val[];
//////////
struct{
    int key, val;
}mergeArray[];
```

大多数情况下, key和val会同时访问, 那么这个时候同一对放在一起存储访问效率会更高。

## ② loop interchange

例如:

```
for j
    for i
        x[i][j]
//////////
for i
    for j
        x[i][j]
```

存储方式是按照每个维数的下标按顺序的字典序来依次存储的, 所以先枚举  $i$  再枚举  $j$  会更快。

## ③ loop fusion

合并循环

④ blocking

例如：

```
for i
  for j
    for k
      a[i][j]=a[i][j]+b[i][k]*c[k][j]
```

我们可以考虑对  $i, j$  进行分块：

```
for (jj = 0; jj < N; jj = jj+B)
for (kk = 0; kk < N; kk = kk+B)
for (i = 0; i < N; i = i+1)
for (j = jj; j < min(jj+B-1,N); j = j+1){
  r = 0;
  for (k = kk; k < min(kk+B-1,N); k = k+1) {
    r = r + b[i][k]*c[k][j];
  }
  a[i][j] = a[i][j] + r;
}
```

这样使得  $(jj, kk)$  所在的块很有可能一直在cache里（设置块的大小时和cache的大小有关？）