# 并行指令数据

# 并行

- 》其实没有什么太大的优化空间
- 》优化第一次筛选?

 $*\sqrt{10^9}$ 以下的质数也只有3401个

- · 欧拉筛? 打表? 数据太小没明显区别 \*时间复杂度0(n)的质数筛法
- 》用欧拉筛筛第二次? (要是欧拉筛能并行就好了)
  - ·接近随机的内存访问

# 指令

#### 》指令数量

- ·程序本身的代码简化
- 》单指令以及指令组合的效率

- 》单指令吞吐率
  - ·SIMD,指令级并行



# 数据

#### 》减少访存次数

· 预处理生成查询表,以空间换时间

#### 》提高局部性

- ·Cache性能的考虑
- 集中访存

#### 》统一类型

·避免数据在CPU中的长度/类型转换

### 压缩标记表marked

》每int8标记一个数→每bit标记一个数

```
marked[(num - lBound) / 2] = true;

int index = (num - lBound) >> 1;

marked[index >> 3] |= 1 << (index & 0b111);</pre>
```

》虽然这样做指令数翻了个倍 但是访存的跨度只有原来的1/8!

# 预计算COUNT\_BITS表

》压缩marked表后统计质数个数:

```
int count = totalNumsInTheBlock;
for (int i = 0; i < marked.size(); i++)
    for (int j = 0; j < 8; j++)
        count -= !(~marked[i] & (1 << j))</pre>
```

》使用COUNT\_BITS查表优化:

```
int count = totalNumsInTheBlock;
for (int i = 0; i < marked.size(); i++)
    count -= COUNT_BITS[marked[i]];</pre>
```

- 》统计的时间降低至1/8
- 》更激进,生成16位的表(大小为2<sup>16</sup>×1B = 64KB,可以接受)

- 》 16个256位寄存器
- 》下标需要int32来存储,一次可以算8个下标

```
int stride = prime * 2;
// SISD calculation
for (int i = start; i <= end; i += stride) mark(i);</pre>
// SIMD vectorized calculation
int times = ceil((end - start) / (stride * 8));
Vector8 vreg1 = Vector8(start) + Vector8(0, 1, 2, 3, .., 7) * stride;
for (int i = 0; i < times; i++)</pre>
    Vector8 vreg2 = calcIndices(vreg1);
    int indices[8];
    store(vreg2, indices);
    for (int j = 0; j < 8; j++) mark(indices[j]);
    vreg1 += Vector8(stride * 8);
```

### SIMD指令(AVX2)

》如何使用? intrinsic 库<immintrin.h>

```
pindex = _mm256_sub_epi32(poff, P_LVAL);
pindex = _mm256_srli_epi32(pindex, 1);
pbits = _mm256_and_si256(pindex, P_0X7);
pbits = _mm256_sllv_epi32(P_ONE, pbits);
pindex = _mm256_srli_epi32(pindex, 3);

_mm256_storeu_si256((__m256i*)indices, pindex);
_mm256_storeu_si256((__m256i*)bits, pbits);

for (int k = 0; k < 8; k++) marked[indices[k]] | 1</pre>
```

\*需要打开-mavx -march=native编译选项

#### 》 开-O以上编译才会有优化效果,不然:

```
1176(%rbp), %eax
                                                       vpsrld %xmm1, %ymm0, %ymm0
1068
        cmpl
               1180(%rbp), %eax
                                                       vmovdga %ymm0, 576(%rbx)
        jge .L79
                                                       vmovdqa 576(%rbx), %ymm0
        vmovdqa 768(%rbx), %ymm0
                                                       vmovdqa %ymm0, 224(%rbx)
        vmovdqa %ymm0, 352(%rbx)
L071
                                                       vmovdqa 704(%rbx), %ymm0
L072
        vmovdqa 736(%rbx), %ymm0
                                                       vmovdqa %ymm0, 192(%rbx)
L073
        vmovdqa %ymm0, 320(%rbx)
                                                       vmovdqa 224(%rbx), %ymm1
        vmovdqa 352(%rbx), %ymm0
L074
                                                       vmovdqa 192(%rbx), %ymm0
        vmovdqa 320(%rbx), %ymm1
                                                       vpand %ymm0, %ymm1, %ymm0
L076
        vpsubd %ymm1, %ymm0, %ymm0
                                                       vmovdga %ymm0, 544(%rbx)
        vmovdqa %ymm0, 576(%rbx)
                                                       vmovdqa 672(%rbx), %ymm0
L078
        vmovdqa 576(%rbx), %ymm0
                                                       vmovdqa %ymm0, 288(%rbx)
        vmovdqa %ymm0, 384(%rbx)
                                                       vmovdqa 544(%rbx), %ymm0
L079
1080
              $1, 980(%rbp)
                                                       vmovdqa %ymm0, 256(%rbx)
        vmovdqa 384(%rbx), %ymm0
                                                       vmovdga 256(%rbx), %ymm1
L081
        vmovd 980(%rbp), %xmm1
                                                       vmovdqa 288(%rbx), %ymm0
L082
1083
        vpsrld %xmm1, %ymm0, %ymm0
                                                       vpsllvd %ymm1, %ymm0, %ymm0
```

\*最终的测试不开任何编译选项

### SIMD指令(AVX2)

- 》想在不开任何flag编译的情况下用到?
  - ·手动写GCC内联汇编!

```
asmv("vpbroadcastd (%0), %%ymm4" : : "r"(&dstride));
                                                     // pstride = dstride
asmv("vpmulld
                   %ymm4, %ymm3, %ymm5");
                                                      // poff = pscale * pstride
asmv("vpbroadcastd (%0), %%ymm8" : : "r"(&start));
                                                      // ymm8 = start
                   %ymm5, %ymm8, %ymm5");
asmv("vpaddd
                                                      // poff = ymm8 + poff = start + pscale * dstride
asmv("vpslld
                   $3, %ymm4, %ymm4");
                                                      // pstride ≪= 3
int indices[8], bits[8];
for (int j = 0; j < times; j++)
   asmv("vpsubd
                   %ymm0, %ymm5, %ymm6"); // pindex = poff - lVal
   asmv("vpsrld
                  $1, %ymm6, %ymm6");
                                         // pindex >>= 1
                  %ymm1, %ymm6, %ymm7"); // pbits = pindex & 0x7
   asmv("vpand
   asmv("vpsllvd %ymm7, %ymm2, %ymm7"); // pbits = 1 << pbits
                  $3, %ymm6, %ymm6");
   asmv("vpsrld
   asmv("vmovdqa %ymm6, %0": "=m"(indices)); // store pindex → indices
   asmv("vmovdqa %ymm7, %0": "=m"(bits)); // store pbits → bits
   for (int k = 0; k < 8; k++) marked[indices[k]] |= bits[k];</pre>
   asmv("vpaddd %ymm4, %ymm5, %ymm5"); // poff += pstride
```

## 利用编译器的智慧

- 》 开-03编译
- 》再反编译看哪里被优化了

```
for (int k = 0; k < 8; k++) marked[indices[k]] |= bits[k];
asmv("vpaddd %ymm4, %ymm5, %ymm5"); // poff += pstride</pre>
```

```
*(_BYTE *)(v23 + indices[0]) |= LOBYTE(bits[0]);
*(_BYTE *)(v23 + indices[1]) |= LOBYTE(bits[1]);
*(_BYTE *)(v23 + indices[2]) |= LOBYTE(bits[2]);
*(_BYTE *)(v23 + indices[3]) |= LOBYTE(bits[3]);
*(_BYTE *)(v23 + indices[4]) |= LOBYTE(bits[4]);
*(_BYTE *)(v23 + indices[5]) |= LOBYTE(bits[5]);
*(_BYTE *)(v23 + indices[6]) |= LOBYTE(bits[6]);
*(_BYTE *)(v23 + indices[7]) |= LOBYTE(bits[7]);
__asm { vpaddd ymm5, ymm5, ymm4 }
```

- 》省去循环的8次分支跳转, $2.1s \rightarrow 1.3s$
- » 去除LOBYTE转换, 1.3s → 1.2s

#### Hack/Trick

- >> #pragma GCC optimize("3")
- 》只求个数,不关心具体的质数是哪些
  - Meissel-Lehmer algorithm  $O\left(\frac{n^{\frac{2}{3}}}{logn}\right)$

