Лекция 4 Векторизация циклов с ветвлениями

Курносов Михаил Георгиевич

E-mail: mkurnosov@gmail.com WWW: www.mkurnosov.net

Курс «Распределенная обработка информации» Сибирский государственный университет телекоммуникаций и информатики (г. Новосибирск) Осенний семестр, 2019



Поиск максимума в массиве: скалярная версия

```
float find_max(float *v, int n)
    float max = -FLT MAX;
    for (int i = 0; i < n; i++)
        if (v[i] > max)
            max = v[i];
    return max;
double run scalar()
    float *v = xmalloc(sizeof(*v) * n);
    for (int i = 0; i < n; i++)</pre>
        v[i] = i + 1.0;
    double t = wtime();
    float res = find_max(v, n);
    t = wtime() - t;
    float valid_result = (float)n;
    printf("Result (scalar): %.6f err = %f\n", res, fabsf(valid_result - res));
    printf("Elapsed time (scalar): %.6f sec.\n", t);
    free(v);
    return t;
```

Поиск максимума в массиве: SSE, float

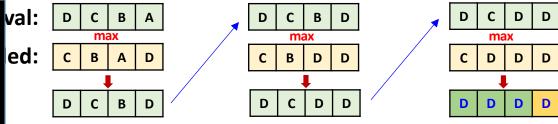
```
1) Векторный поиск максимума (вертикальная операция)
float find max sse(float * restrict v, int n)
                                                              v[]:
    m128 * vv = ( m128 *)v;
   int k = n / 4;
                                                                      max
                                                                                 max
                                                                                           max
                                                          maxval:
    m128 maxval = mm set1 ps(-FLT MAX);
   for (int i = 0; i < k; i++)
                                                                     maxval:
       maxval = mm max_ps(maxval, vv[i]);
                                                                               maxval:
   // Horizontal max
   // a = [a3, a2, a1, a0]
   // shuffle(a, a, MM SHUFFLE(2, 1, 0, 3)) ==> [a2, a1, a0, a3]
   maxval = _mm_max_ps(maxval, _mm_shuffle_ps(maxval, maxval, _MM_SHUFFLE(2, 1, 0, 3)));
   maxval = _mm_max_ps(maxval, _mm_shuffle_ps(maxval, maxval, _MM_SHUFFLE(2, 1, 0, 3)));
   maxval = mm max ps(maxval, mm shuffle ps(maxval, maxval, MM SHUFFLE(2, 1, 0, 3)));
   float max;
    mm store ss(&max, maxval);
                                                          2) Горизонтальный поиск максимума в векторе
   for (int i = k * 4; i < n; i++)
                                                   maxval:
                                                                СВ
                                                                                                      C
                                                                                                        D
                                                                                D | C | B |
       if (v[i] > max)
                                                  shuffled:
           max = v[i];
                                                             CBAD
                                                                                                      D
                                                                                                        D
    return max;
                                                                                                   D D
                                                                                D C
                                                                                     D
```

3) Скалярный поиск максимума в «хвосте» массива

Поиск максимума в массиве: SSE, float

```
float find max_sse(float * restrict v, int n)
                                                          1) Векторный поиск максимума (вертикальная операция)
                                                              v[]:
    m128 * vv = ( m128 *)v;
   int k = n / 4:
                                                                      max
                                                                                 max
                                                                                           max
                                                          maxval:
    m128 maxval = mm set1 ps(-FLT MAX);
   for (int i = 0; i < k; i++)
                                                                     maxval:
       maxval = mm max ps(maxval, vv[i]);
                                                                               maxval:
   // Horizontal max
   // a = [a3, a2, a1, a0]
   // shuffle(a, a, MM SHUFFLE(2, 1, 0, 3)) ==> [a2, a1, a0, a3]
   maxval = _mm_max_ps(maxval, _mm_shuffle_ps(maxval, maxval, _MM_SHUFFLE(2, 1, 0, 3)));
   maxval = _mm_max_ps(maxval, _mm_shuffle_ps(maxval, maxval, _MM_SHUFFLE(2, 1, 0, 3)));
   maxval = mm max ps(maxval, mm shuffle ps(maxval, maxval, MM SHUFFLE(2, 1, 0, 3)));
   float max;
    mm store ss(&max, maxval);
                                                          2) Горизонтальный поиск максимума в векторе
                                                                                                      C
                                                                                                        D
```

Intel Core i5-3320M - Ivy Bridge (Sandy Bridge shrink)
Reduction: n = 1000003
Result (scalar): 1000003.0000000 err = 0.0000000
Elapsed time (scalar): 0.002047 sec.
Result (vectorized): 10000003.0000000 err = 0.0000000
Elapsed time (vectorized): 0.000529 sec.
Speedup: 3.87



3) Скалярный поиск максимума в «хвосте» массива

Поиск максимума в массиве: AVX, float

```
float find max avx(float * restrict v, int n)
    m256 *vv = ( m256 *)v;
    int k = n / 8:
    m256 maxval = mm256 set1 ps(-FLT MAX);
    for (int i = 0; i < k; i++)
        maxval = _mm256_max_ps(maxval, vv[i]);
    maxval = mm256 max ps(maxval, mm256 shuffle ps(maxval, maxval, MM SHUFFLE(2, 1, 0, 3)));
    maxval = mm256 max ps(maxval, mm256 shuffle ps(maxval, maxval, MM SHUFFLE(2, 1, 0, 3)));
    maxval = mm256 max ps(maxval, mm256 shuffle ps(maxval, maxval, MM SHUFFLE(2, 1, 0, 3)));
    float t[8];
    mm256 store ps(t, maxval);
    float max = t[0] > t[5] ? t[0] : t[5];
                                                1) Горизонтальная операция над двумя частями по 128 бит
                                                [a7, a6, a5, a4 \mid a3, a2, a1, a0] ==> [a6, a5, a4, a7 \mid a2, a1, a0, a3]
    for (int i = k * 8; i < n; i++)
        if (v[i] > max)
```

max = v[i];

return max;

- $[a6, a5, a4, a7 \mid a2, a1, a0, a3] ==> [a5, a4, a7, a6 \mid a1, a0, a3, a2]$
- [a5, a4, a7, a6 | a1, a0, a3, a2] ==> [a4, a7, a6, a5 | a0, a3, a2, a1]
- [a4, a7, a6, **a5** | a0, a3, a2, **a1**]
- 2) Выбор максимального из t[5] и t[0]
- 3) Обработка «хвоста»

Поиск максимума в массиве: AVX, float

```
float find max avx(float * restrict v, int n)
     m256 *vv = ( m256 *)v;
     int k = n / 8:
     m256 \text{ maxval} = mm256 \text{ set1 ps}(-FLT MAX);
     for (int i = 0; i < k; i++)
         maxval = _mm256_max_ps(maxval, vv[i]);
     maxval = mm256 max ps(maxval, mm256 shuffle ps(maxval, maxval, MM SHUFFLE(2, 1, 0, 3)));
     maxval = mm256 max ps(maxval, mm256 shuffle ps(maxval, maxval, MM SHUFFLE(2, 1, 0, 3)));
     maxval = _mm256_max_ps(maxval, _mm256_shuffle_ps(maxval, maxval, _MM_SHUFFLE(2, 1, 0, 3)));
     float t[8];
     mm256 store ps(t, maxval);
     float max = t[0] > t[5] ? t[0] : t[5];
                                                   1) Горизонтальная операция над двумя частями по 128 бит
                                                   [a7, a6, a5, a4 \mid a3, a2, a1, a0] ==> [a6, a5, a4, a7 \mid a2, a1, a0, a3]
     for (int i = k * 8; i < n; i++)
                                                   [a6, a5, a4, a7 \mid a2, a1, a0, a3] ==> [a5, a4, a7, a6 \mid a1, a0, a3, a2]
         if (v[i] > max)
                                                   [a5, a4, a7, a6 | a1, a0, a3, a2] ==> [a4, a7, a6, a5 | a0, a3, a2, a1]
             max = v[i];
# Intel Core i5-3320M - Ivy Bridge (Sandy Bridge shrink) 6, a5 a0, a3, a2, a1
Reduction: n = 1000003
Result (scalar): 1000003.000000 err = 0.000000
                                                            максимального из t[5] и t[0]
Elapsed time (scalar): 0.002053 sec.
Result (vectorized): 1000003.000000 err = 0.000000
Elapsed time (vectorized): 0.000428 sec.
                                                            отка «хвоста»
Speedup: 4.80
```

Поиск максимума в массиве: AVX, float, permute

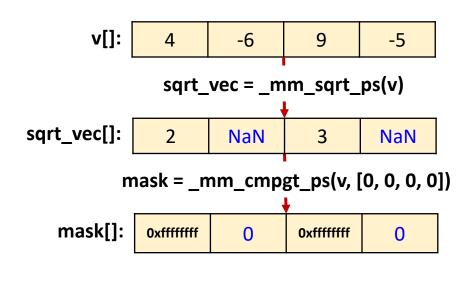
```
float find max avx(float * restrict v, int n)
    m256 *vv = ( m256 *)v;
   int k = n / 8:
    m256 maxval = mm256 set1 ps(-FLT MAX);
    for (int i = 0; i < k; i++)
       maxval = mm256 max ps(maxval, vv[i]);
   // Horizontal max
   maxval = mm256 max ps(maxval, mm256 permute ps(maxval, MM SHUFFLE(2, 1, 0, 3)));
   maxval = _mm256 max ps(maxval, _mm256_permute_ps(maxval, _MM_SHUFFLE(2, 1, 0, 3)));
   maxval = mm256 max ps(maxval, mm256 permute ps(maxval, MM SHUFFLE(2, 1, 0, 3)));
   float t[8];
    mm256 store ps(t, maxval);
   float max = t[0] > t[5] ? t[0] : t[5];
                                                       # Intel Core i5-3320M - Ivy Bridge (Sandy Bridge shrink)
    for (int i = k * 8; i < n; i++)
                                                       Reduction: n = 1000003
       if (v[i] > max)
                                                       Result (scalar): 1000003.000000 err = 0.000000
           max = v[i];
                                                       Elapsed time (scalar): 0.002201 sec.
    return max;
                                                       Result (vectorized): 1000003.000000 err = 0.000000
                                                       Elapsed time (vectorized): 0.000433 sec.
                                                       Speedup: 5.08
```

Вычисление квадратного корня: скалярная версия

```
void compute sqrt(float *in, float *out, int n)
   for (int i = 0; i < n; i++) {
        if (in[i] > 0)
            out[i] = sqrtf(in[i]);
                                                      Направление ветвления в цикле
        else
           out[i] = 0.0;
                                                        зависит от входных данных
double run_scalar()
   float *in = xmalloc(sizeof(*in) * n);
   float *out = xmalloc(sizeof(*out) * n);
    srand(0);
   for (int i = 0; i < n; i++) {
        in[i] = rand() > RAND_MAX / 2 ? 0 : rand() / (float)RAND_MAX * 1000.0;
   double t = wtime();
    compute sqrt(in, out, n);
   t = wtime() - t;
    printf("Elapsed time (scalar): %.6f sec.\n", t);
   free(in);
   free(out);
    return t;
```

Вычисление квадратного корня: SSE, float

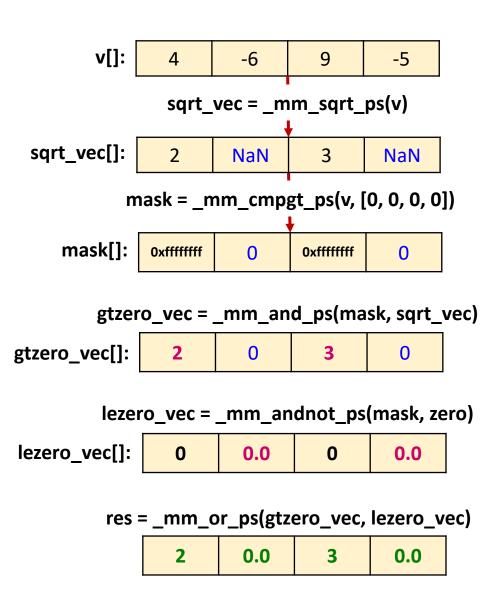
- 1. Вычисляем корень квадрантный для вектора v[0:3] если значение v[i] меньше или равно нулю, результат NaN sqrt_vec = _mm_sqrt_ps(v)
- **2.** Выполняем векторное сравнение: v[0:3] > [0, 0, 0, 0] mask = _mm_cmpgt_ps(v, zero) peзультат сравнения вектор mask[0:3], в котором mask[i] = v[i] > 0 ? 0xffffffff : 0
- 3. Извлекаем из sqrt_vec[0:3] элементы, для которых выполнено условие v[i] > 0 gtzero_vec = _mm_and_ps(mask, sqrt_vec) В gtzero_vec элементы NaN заменены на 0
- 4. Извлекаем из zero[0:3] элементы, для которых условие не выполнено: v[i] <= 0 lezero_vec = _mm_andnot_ps(mask, zero)
 В lezero_vec элементы 0 заменены на 0.0 (значение в ветви else).
- **5.** Объединяем результаты ветвей векторы gtzero_vec и lezero_vec res = _mm_or_ps(gtzero_vec, lezero_vec)



lezero_vec = _mm_andnot_ps(mask, zero)
lezero_vec[]: 0 0.0 0 0.0

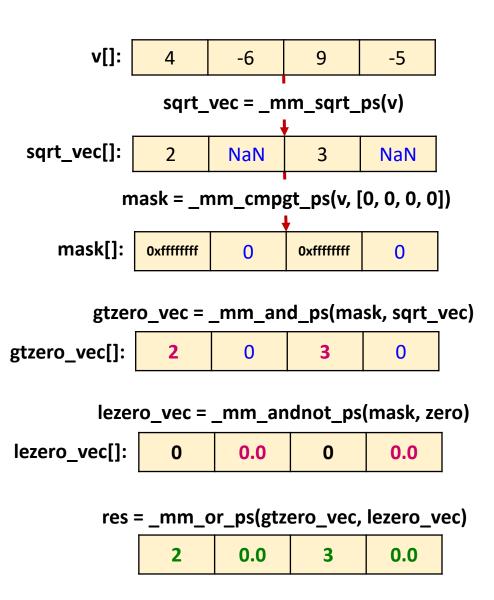
Вычисление квадратного корня: SSE, float

```
void compute_sqrt_sse(float *in, float *out, int n)
   __m128 *in_vec = (__m128 *)in;
    m128 *out vec = ( m128 *)out;
   int k = n / 4;
    m128 zero = mm setzero ps();
   for (int i = 0; i < k; i++) {
       m128 v = mm load ps((float *)&in vec[i]);
       m128 sqrt vec = mm sqrt ps(v);
       __m128 mask = _mm_cmpgt_ps(v, zero);
       __m128 gtzero_vec = _mm_and_ps(mask, sqrt_vec);
       __m128 lezero_vec = _mm_andnot_ps(mask, zero);
       out vec[i] = mm or ps(gtzero vec, lezero vec);
   for (int i = k * 4; i < n; i++)
       out[i] = in[i] > 0 ? sqrtf(in[i]) : 0.0;
```



Вычисление квадратного корня: SSE, float

```
void compute_sqrt_sse(float *in, float *out, int n)
    __m128 *in_vec = (__m128 *)in;
     m128 *out vec = ( m128 *)out;
    int k = n / 4;
     m128 zero = mm setzero ps();
    for (int i = 0; i < k; i++) {</pre>
         m128 v = mm load ps((float *)&in vec[i]);
        m128 sqrt vec = mm sqrt ps(v);
         __m128 mask = _mm_cmpgt_ps(v, zero);
         __m128 gtzero_vec = _mm_and_ps(mask, sqrt_vec);
         __m128 lezero_vec = _mm_andnot_ps(mask, zero);
        out vec[i] = mm or ps(gtzero vec, lezero vec);
    for (int i = k * 4; i < n; i++)
# Intel Core i5-3320M - Ivy Bridge (Sandy Bridge shrink)
Tabulate sqrt: n = 1000003
Elapsed time (scalar): 0.009815 sec.
Elapsed time (vectorized): 0.002176 sec.
Speedup: 4.51
```



Вычисление квадратного корня: AVX, float

```
void compute sqrt avx(float *in, float *out, int n)
    _{m256} *in_{vec} = (_{m256} *)in;
    m256 *out vec = ( m256 *)out;
    int k = n / 8;
    m256 zero = mm256 setzero ps();
    for (int i = 0; i < k; i++) {
        m256 v = mm256_load_ps((float *)&in_vec[i]);
        m256 \text{ sqrt vec} = mm256 \text{ sqrt ps(v)};
        __m256 mask = _mm256_cmp_ps(v, zero, _CMP_GT_OQ);
        __m256 gtzero_vec = _mm256_and_ps(mask, sqrt_vec);
        __m256 lezero_vec = _mm256_andnot_ps(mask, zero);
        out_vec[i] = _mm256_or_ps(gtzero_vec, lezero_vec);
    for (int i = k * 8; i < n; i++)
        out[i] = in[i] > 0 ? sqrtf(in[i]) : 0.0;
```

Вычисление квадратного корня: AVX, float, blend

```
void compute_sqrt_avx(float *in, float *out, int n)
   _{m256} *in_{vec} = (_{m256} *)in;
    _m256 *out_vec = (__m256 *)out;
   int k = n / 8;
    m256 zero = mm256 setzero ps();
   for (int i = 0; i < k; i++) {</pre>
       // 1. Compute sqrt: all elements <= 0 will be filled with NaNs
       // 2. Vector compare (greater-than): in[i] > 0
       // mask = cmpgt([7, 1, 0, 2, 0, 4, 4, 9], zero) ==>
           // 3. Blend (merge results from two vectors by mask)
            blend(zero, [7, 1, 0, 2, 0, 4, 4, 9], mask) = [7, 1, 0f, 2, 0f, 4, 4, 9]
       //
       _{m256} v = _{mm256} load_ps((float *)&in_vec[i]);
       __m256 sqrt_vec = _mm256_sqrt_ps(v);
       __m256 mask = _mm256_cmp_ps(v, zero, _CMP_GT_OQ);
       out vec[i] = _mm256_blendv_ps(zero, sqrt vec, mask);
   for (int i = k * 8; i < n; i++)
       out[i] = in[i] > 0 ? sqrtf(in[i]) : 0.0;
```

Автоматическая векторизация кода компилятором

Автоматическая векторизация: GCC 5.3.1

```
enum { n = 1000003 };
int main(int argc, char **argv)
    float *a = malloc(sizeof(*a) * n);
    float *b = malloc(sizeof(*b) * n);
    float *c = malloc(sizeof(*c) * n);
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        a[i] = 1.0;
        b[i] = 2.0;
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        c[i] = a[i] + b[i];
    free(c); free(b); free(a);
    return 0;
```

```
$ gcc -Wall -std=c99 -02 -march=native -ftree-vectorize -fopt-info-vec -c vec.c -o vec.o
vec.c:19:5: note: loop vectorized
vec.c:14:5: note: loop vectorized
gcc -o vec vec.o -lm
```

Автоматическая векторизация: clang 3.7

```
enum { n = 1000003 };
int main(int argc, char **argv)
    float *a = malloc(sizeof(*a) * n); float *b = malloc(sizeof(*b) * n); float *c = malloc(sizeof(*c) * n);
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        a[i] = 1.0; b[i] = 2.0;
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        c[i] = a[i] + b[i];
    free(c); free(b); free(a);
    return 0;
$ clang -Wall -02 -Rpass=loop-vectorize -Rpass-missed=loop-vectorize \
                  -Rpass-analysis=loop-vectorize -c vec.c -o vec.o
vec.c:14:5: remark: vectorized loop (vectorization width: 4, interleaved count: 2) [-Rpass=loop-vectorize]
    for (int i = 0; i < n; i++) {
vec.c:19:5: remark: vectorized loop (vectorization width: 4, interleaved count: 2) [-Rpass=loop-vectorize]
    for (int i = 0; i < n; i++) {
 clang -o vec vec.o
```

Требования к циклам

Требования	к цикла	M

- Отсутствие зависимости по данным между итерациями цикла
- □ Отсутствие вызовов функций в цикле
- Число итераций цикла должно быть вычислимым
- □ Обращение к последовательным смежным элементам массива
- □ Отсутствие сложных ветвлений

Проблемные ситуации

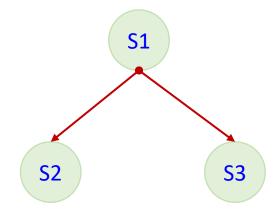
- Сложный цикл может не хватить векторных регистров
- \square Смешанные типы данных (int, float, char)

Зависимости по данным между инструкциями

$$S1: A = B + C$$

S2: D
$$\neq$$
 A + 2

$$S3: E = A + 3$$



Граф зависимостей по данным (data-dependence graph)

- **S2 зависит от S1** S1 и S2 нельзя выполнять параллельно
- **S3 зависит от S1** S1 и S3 нельзя выполнять параллельно
- S2 и S3 можно выполнять параллельно



Векторизация программ. Теория, методы, реализация (сборник статей). – М.: Мир, 1991. – 275 с.

Виды зависимости по данным между инструкциями

1. Потоковая зависимость, истинная зависимость

(Read After Write – RAW, true dependence, flow/data dependency): $S1 \delta S2$

```
S1: a = ...
```

S2: b = a

2. Антизависимость (Write After Read – WAR, anti-dependence): S1 δ S2

S1: b = a

S2: a = ...

3. Выходная зависимость (Write After Write – WAW, output dependence): $S1 \delta^0 S2$

```
S1: a = ...
```

S2: a = ...

Виды зависимости по данным между итерациями циклов

- Имеется две строки программы S1 и S2
- Обозначим:
 - ☐ Write(S) множество ячеек памяти, в которые S осуществляет запись
 - □ Read(S) множество ячеек памяти, которые S читает
- Условия Бернстайна. Строка S2 зависит от строки S1 тогда и только тогда, когда

 $(Read(S1) \cap Write(S2)) \cup (Write(S1) \cap Read(S2)) \cup (Write(S1) \cap Write(S2)) \neq \emptyset$

[*] A. J. Bernstein. Program Analysis for Parallel Processing // IEEE Trans. on Electronic Computers, 1966.

Развертка цикла по итерациям:

```
S1: a[1] = a[0] + b[0]

S2: a[2] = a[1] + b[1]

• Read(S1) = {a[0], b[0]}, Write(S1) = {a[1]}

• Read(S2) = {a[1], b[1]}, Write(S2) = {a[2]}
```

 $(Read(S1) \cap Write(S2)) \cup (Write(S1) \cap Read(S2)) \cup (Write(S1) \cap Write(S2)) = \emptyset \cup \{a[1]\} \cup \emptyset = \{a[1]\}$

Зависимости по данным между итерациями циклов

```
for (int i = 0; i < n; i++) {
    a[i] = 1.0;
    b[i] = 2.0;
}

for (int i = 0; i < n - 1; i++) {
    a[i + 1] = a[i] + b[i];
}</pre>
```

■ Развертка цикла по итерациям (строка S1):

```
S1: a[1] = a[0] + b[0]
S1: a[2] = a[1] + b[1] // Read After Write dep.
S1: a[3] = a[2] + b[2] // Read After Write dep.
S1: a[4] = a[3] + b[3] // Read After Write dep.
```

```
$ gcc -ftree-vectorize -fopt-info-vec -fopt-info-vec-missed ./vec.c
vec.c:18:5: note: not vectorized, possible dependence between data-refs vec.c:18:5: note: bad data dependence.
vec.c:18:5: note: not vectorized, possible dependence between data-refs vec.c:18:5: note: bad data dependence.
...
vec.c:13:5: note: loop vectorized
...
$ clang -Rpass=loop-vectorize -Rpass-missed=loop-vectorize -Rpass-analysis=loop-vectorize ./vec.c -ovec
```

Виды зависимости по данным между итерациями циклов

1. Read After Write (RAW, true dependence, flow/data dependency)

```
S1: a = ...
S2: b = a
```

2. Write After Read (WAR, anti-dependence)

```
S1: b = a
S2: a = ...
```

3. Write After Write (WAW, output dependence)

```
S1: a = ...
S2: a = ...
```

```
for (int i = 0; i < n - 1; i++) {
S1:     x[i] = 2 * y[i] - 1;
S2:     v[i + 1] = v[i] + x[i];
}</pre>
```

S1 --> S2 (RAW- flow dependence) – цикло-независимая зависимость

\$2 --> \$2 (RAW) – *циклическая зависимость* (требуется выполнить не менее одной итерации для ее возникновения)

Виды зависимости по данным между итерациями циклов

Утверждение. Цикл может быть векторизован тогда и только тогда, когда в нем отсутствуют циклические зависимости между операциями [*].

- [*] Randy Allen, Ken Kennedy. Optimizing Compilers for Modern Architectures: A Dependence-Based Approach.
 - Morgan Kaufmann Publishers, 2001.
- Предполагается наличие векторных регистров бесконечной длины (VL)
- Циклические зависимости, для возникновения которых требуется не менее VL + 1 итераций, могут быть проигнорированы (например, 5 итераций для SSE-инструкций типа float)

```
for (int i = 0; i < n - 1; i++) {

S2:     v[i] = v[i + 3] + 4;
}</pre>
```

```
Iter 1: v[0] = v[3] + 4
Iter 2: v[1] = v[4] + 4
Iter 3: v[2] = v[5] + 4
Iter 4: v[3] = v[6] + 4
Iter 5: v[4] = v[7] + 4
Iter 6: v[5] = v[8] + 4
```

Можно векторизовать для (SSE, double), но не для (SSE, float)!

Зависимость через 3 итерации

•••

Автоматическая векторизация циклов

- Компилятор анализирует граф зависимостей по данным для самых внутренних циклов
- Если в графе зависимостей по данным отсутствуют контуры (замкнутые пути),
 то его можно векторизовать

```
for (int i = 0; i < n; i++) {
                                         a[0] = b[0]
                                         c[0] = a[0] + b[0]
S1:
      a[i] = b[i];
                                         e[0] = c[1]
     c[i] = a[i] + b[i];
S2:
S3:
     e[i] = c[i + 1];
                                                                                      // S3 должна предшествовать S2
                                          c[1] \stackrel{\longrightarrow}{=} a[1] + b[1]
                                                                                      a[0:n-1] = b[0:n-1]
                                          e[1] = c[2]
                                                                  Контуры
                                                                                     e[0:n-1] = c[1:n]
                                                                  отсутствуют
                                                                                      c[0:n-1] = a[0:n-1] + b[0:n-1]
                                         c[2] = a[2] + b[2]
                     RAW dep.
                                         e[2] = c[3]
                S2
                                          c[3] \stackrel{\triangle}{=} a[3] + b[3]
                     WAR dep.
                                         e[3] = c[4]
                S3
```

Автоматическая векторизация циклов

```
for (int i = 2; i <= n; i++) {
S1:    a[i] = b[i];
S2:    c[i] = a[i] + b[i - 1];
S3:    e[i] = c[i + 1];
S4:    b[i] = c[i] + 2;
}</pre>
```

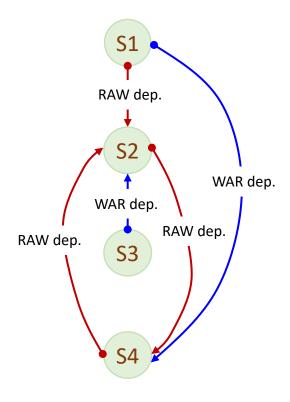
- Инструкции S2 и S4 образуют контур
- Все операторы контура исполняются последовательно (...)
- Остальные инструкции векторизуемы



```
a[2:n] = b[2:n]
e[2:n] = c[3:n + 1]
for (int i = 2; i <= n; i++) {

S2:     c[i] = a[i] + b[i - 1];

S4:     b[i] = c[i] + 2;
}</pre>
```



Инструкции S2 и S4 образуют контур

Автоматическая векторизация циклов

```
void mul_alpha(int *x, int *y, int a, int n)
{
    for (int i = 0; i < n; i++)
        y[i] = a * x[i];
}</pre>
```

- Что известно об указателях х и у?
- Возможно указывают на один массив (пересекаются)
- Компилятору необходимо проводить межпроцедурный анализ или использовать «подсказки»

```
void mul_alpha(int * restrict x, int * restrict y, int a, int n)
{
    for (int i = 0; i < n; i++)
        y[i] = a * x[i];
        restrict — дл</pre>
```

■ **restrict** — для доступа к объекту используется данный указатель *p* или значение, основанное на указателе *p* (например, p + 1)

Литература

- Randy Allen, Ken Kennedy. Optimizing Compilers for Modern Architectures: A Dependence-Based Approach. - Morgan Kaufmann Publishers, 2001.
- Steven Muchnick. Advanced Compiler Design and Implementation, 1997
- Aart J.C. Bik. Software Vectorization Handbook, The: Applying Intel Multimedia Extensions for Maximum Performance, 2004.
- Keith Cooper, Linda Torczon. Engineering a Compiler, 2011
- **Векторизация программ. Теория, методы, реализация** (сборник статей). М.: Мир, 1991. 275 с.

- Auto-vectorization in GCC // https://gcc.gnu.org/projects/tree-ssa/vectorization.html
- Auto-Vectorization in LLVM // http://llvm.org/docs/Vectorizers.html