

МОСКОВСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ имени М.В.Ломоносова



Факультет вычислительной математики и кибернетики

Компьютерный практикум по учебному курсу «СУПЕРКОМПЬЮТЕРЫ И ПАРАЛЛЕЛЬНАЯ ОБРАБОТКА ДАННЫХ»

ЗАДАНИЕ.

Реализовать несколько версий параллельных программ с использованием технологии OpenMP и MPI.

ОТЧЕТ

о выполненном задании

студента 321 учебной группы факультета ВМК МГУ Бутылкина Андрея Сергеевича

Содержание

OpenMp	2
Постановка задачи	2
Описание Алгоритма	2
Код исходной программы	3
Код и описание программы на OpenMP с помощью for	4
Код и описание программы на OpenMP с помощью task	6
Тесты	8
Вывод	12
MPI	13
Постановка задачи	13
Код и описание программы на МРІ	13
Тесты	17
Reiboil	20

OpenMP

Постановка задачи

- 1) Для предложенного алгоритма реализовать несколько версий параллельных программ с использованием технологии OpenMP.
- а) Вариант параллельной программы с распределением витков циклов при помощи директивы for.
- б) Вариант параллельной программы с использованием механизма задач (директива task).
- 2) Исследовать эффективность полученных параллельных программ на суперкомпьютере Polus.
- а) Исследовать влияние различных опций оптимизации, которые поддерживаются компиляторами (-O2, -O3)
- 3) Исследовать масштабируемость полученной параллельной программы: построить графики зависимости времени выполнения параллельной программы от числа используемых ядер для различного объёма входных данных.
- 4) Определить основные причины недостаточной масштабируемости программы при максимальном числе используемых ядер/процессоров.

Описание Алгоритма

Этот код реализует метод численного решения уравнения Пуассона в трехмерном пространстве методом итерационной релаксации. Процесс состоит из инициализации, итерационной релаксации и верификации решения.

Функция `init` инициализирует трехмерный массив `A` значением (4 + i + j + k) внутри области и нулевыми значениями на границе.

Функция `relax` выполняет итерационную релаксацию внутри области, используя среднее арифметическое соседних точек.

Функция `verify` вычисляет скалярную величину `s`, которая используется для проверки корректности значений в массиве `A` после выполнения всех итераций.

Функция `main` является основной частью программы. Она инициализирует переменные, вызывает функцию `init`, запускает цикл итераций `itmax`, проверяет условие завершения итераций, вызывает функцию `verify` для проверки решения.

Код исходной программы

```
1 Minclude <math.h>
 2 #include <stdlib.h>
3 #include <stdio.h>
4 #define Max(a,b) ((a)>(b)?(a):(b))
 6 #define N (2*2*2*2*2*2+2)
7 float maxeps = 0.1e-7;
 8 int itmax = 100;
 9 int i,j,k;
11 float eps;
12 float A [N][N][N];
14 void relax();
15 void init();
16 void verify();
18 int main(int an, char **as)
19 {
20
         int it;
21
22
         init();
23
24
25
          for(it=1; it<=itmax; it++)</pre>
26
               eps = 0.;
27
28
               relax();
printf( "it=%4i eps=%f\n", it,eps);
if (eps < maxeps) break;</pre>
30
31
32
          verify();
33
34
35 }
          return 0;
36
37
38 void init()
39 {
          for(k=0; k<=N-1; k++)
for(j=0; j<=N-1; j++)
for(i=0; i<=N-1; i++)</pre>
40
41
43
               44
45
46
47
         }
48 }
49
50 void relax()
51 {
          for(k=1; k<=N-2; k++)
          for(j=1; j<=N-2; j++)
for(i=1; i<=N-2; i++)
53
54
55
56
57
                A[i][j][k] = (A[i-1][j][k]+A[i+1][j][k])/2.;
         for(k=1; k<=N-2; k++)
for(j=1; j<=N-2; j++)
for(i=1; i<=N-2; i++)
59
60
61
62
                A[i][j][k] = (A[i][j-1][k]+A[i][j+1][k])/2.;
63
64
65
66
67
          for(k=1; k<=N-2; k++)
for(j=1; j<=N-2; j++)
for(i=1; i<=N-2; i++)</pre>
68
69
70
71
72
73
74
75
76 }
                float e;
                e=A[i][j][k];
               A[i][j][k] = (A[i][j][k-1]+A[i][j][k+1])/2.;
eps=Max(eps,fabs(e-A[i][j][k]));
```

```
77
78 void verify()
79 {
80     float s;
81
82     s=0.;
83     for(k=0; k<=N-1; k++)
84     for(j=0; j<=N-1; j++)
85     for(i=0; i<=N-1; i++)
86     {
87          s=s+A[i][j][k]*(i+1)*(j+1)*(k+1)/(N*N*N);
88     }
89     printf(" S = %f\n",s);
90
91 }
```

Код и описание программы на OpenMP с помощью for

```
1 | include <math.h>
 2 #include <omp.h>
3 #include <stdlib.h>
4 #include <stdio.h>
 5 #define Max(a,b) ((a)>(b)?(a):(b))
 7 #define N (2*2*2*2*2*2
8 double maxeps = 0.1e-7;
                      (2*2*2*2*2*2*2*2+2)
9 int itmax = 100;

10 int i,j,k;

11 double t1, t2;

12 double eps;

13 double A [N][N][N];
15 void relax();
16 void init();
17 void verify();
18
19 int main(int an, char **as)
21
22
          omp_set_num_threads((int)strtol(as[1], NULL, 10));
23
24
25
          t1 = omp_get_wtime();
26
          init();
          for(it=1; it<=itmax; it++)
{</pre>
27
28
29
               relax();
//printf( "it=%4i eps=%f\n", it,eps);
if (eps < maxeps) break;</pre>
30
31
32
33
34
35
          verify();
36
          t2 = omp_get_wtime();
37
38
          printf("%.31f\n", t2-t1);
          return 0;
40 }
41
42
43 void init()
44 {
45 #pragma omp parallel shared(A) private(i, j, k)
47 #pragma omp for
               for(i=0; i<=N-1; i++)
for(j=0; j<=N-1; j++)
for(k=0; k<=N-1; k++)
48
50
51
                    if(i==0 || i==N-1 || j==0 || j==N-1 || k==0 || k==N-1)
A[i][j][k]= 0.;
else A[i][j][k]= ( 4. + i + j + k) ;
53
56
57 }
         }
```

```
58
59 void relax()
 61 #pragma omp parallel shared(A, eps) private(i, j, k)
 62
 63
                for(i=1; i<=N-2; i++)
 64 #pragma omp for
65 for(j=1; j<=N-2; j++)
66 for(k=1; k<=N-2; k++)
                    A[i][j][k] = (A[i-1][j][k]+A[i+1][j][k])/2.;
 68
 69
 71 #pragma omp for
72 for(i=1)
               for(i=1; i<=N-2; i++)
 73
74
75
               for(j=1; j<=N-2; j++)
for(k=1; k<=N-2; k++)
 76
77
78
                    A[i][j][k] = (A[i][j-1][k]+A[i][j+1][k])/2.;
 79 #pragma omp for reduction(max:eps)
               for(i=1; i<=N-2; i++)
               for(j=1; j<=N-2; j++)
for(k=1; k<=N-2; k++)
 81
                    double vr=A[i][j][k];
A[i][j][k] = (A[i][j][k-1]+A[i][j][k+1])/2.;
eps=Max(eps,fabs(vr-A[i][j][k]));
 84
 85
 87
88
         }
 89 }
 90
 91
 92 void verify()
 93 {
94
          double s:
 96
97
          s=0.;
 98 #pragma omp parallel shared(A) private(i, j, k)
100 #pragma omp for reduction(+:s)
              for(i=0; i<=N-1; i++)
for(j=0; j<=N-1; j++)
for(k=0; k<=N-1; k++)
101
103
104
                    s=s+A[i][j][k]*(i+1)*(j+1)*(k+1)/(N*N*N);
106
107
109
          //printf(" SS = %lf\n",s);
110
```

Описание

В функциях 'init', 'relax', 'verify' с помощью директивы parallel создается параллельная область, которая задает общие(shared) и приватные(private) переменные для нитей. Внутри этой области используется директива parallel for. При подсчете ерѕ используется reduction() для корректного вычисления значения. Аналогично reduction() используется для подсчета s.

Код и описание программы на OpenMP с помощью task

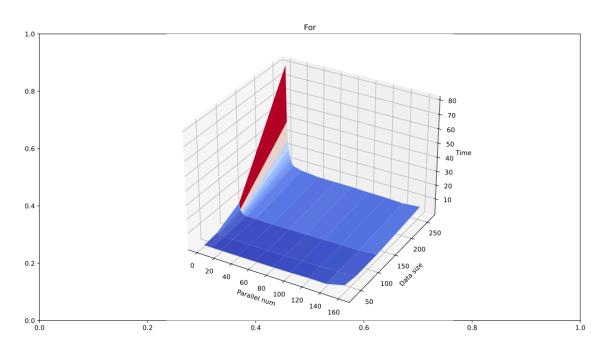
```
1 #include <math.h>
 2 #include <omp.h>
 3 #include <stdlib.h>
4 #include <stdlib.h>
5 #define Max(a,b) ((a)>(b)?(a):(b))
6 #define Min(a,b) ((a)<(b)?(a):(b))</pre>
 8 #define N (2*2*2*2*2*2*2+2+2)
10 double maxeps = 0.1e-7;
11 int itmax = 100;
12 int i,j,k, z;
13 double t1, t2;
14 double eps, s;
15 double A [N][N][N];
16 int cub, size, root, *i_s, *i_f;
18 void relax();
19 void init();
20 void verify();
22 int main(int an, char **as)
23 {
25
         omp_set_num_threads((int)strtol(as[1], NULL, 10));
26
27
28
29
         size = (int)strtol(as[1], NULL, 10);
30
         cub = N / size;
         i_s = (int *) malloc(size * sizeof(int));
i_f = (int *) malloc(size * sizeof(int));
32
33
         for (root = 0; root < size; ++root) {
   i_s[root] = cub * root;
   if (root == size - 1) {
       i_f[root] = N - 1;
}</pre>
35
36
38
39
              } else {
40
                    i_f[root] = i_s[root] + cub - 1;
41
42
43
               }
44
45
46
47
         t1 = omp_get_wtime();
         init();
48
49
         for(it=1; it<=itmax; it++)</pre>
51
52
              53
              if (eps < maxeps) break;
54
55
56
         verify();
57
58
         t2 = omp_get_wtime();
printf("%lf\n", t2-t1);
59
60
         free(i_s);
free(i_f);
61
62
63
64
65 }
         return 0;
67
68 void init()
70 #pragma omp parallel shared(A, i_s, i_f, size) private(i, j, k, z) 71  \{ 
72 #pragma omp single
                    for (z = 0; z < size; ++z) {
75 #pragma omp task
76
77
78
                          for(i=i_s[z]; i<=i_f[z]; i++)
                          for(j=0; j<=N-1; j++)
for(k=0; k<=N-1; k++)
80
                               if(i==0 || i==N-1 || j==0 || j==N-1 || k==0 || k==N-1)
A[i][j][k]= 0.;
                               else A[i][j][k]= (4. + i + j + k);
```

```
84
 85
 86
 87 }
 88
 89 void relax()
 90
 91 pragma omp parallel shared(A, eps, i_s, i_f, size) private(i, j, k, z)
 92
 93 #pragma omp single
 94
                  for(i=1; i<=N-2; i++) {
   for (z = 0; z < size; ++z){</pre>
 95
 97 #pragma omp task
                            for(j=Max(i_s[z], 1); j<=Min(i_f[z], N-2); j++)
for(k=1; k<=N-2; k++)</pre>
 98
100
                                A[i][j][k] = (A[i-1][j][k]+A[i+1][j][k])/2.;
101
102
103
                      }
104 #pragma omp taskwait
105
             }
107
108 #pragma omp single
109
                  for (z = 0; z < size; ++z){
110
111 #pragma omp task
                       for(i=Max(i_s[z], 1); i<=Min(i_f[z], N-2); i++)
for(j=1; j<=N-2; j++)
for(k=1; k<=N-2; k++)</pre>
113
114
115
116
                           A[i][j][k] = (A[i][j-1][k]+A[i][j+1][k])/2.;
117
118
                  }
119
             }
120
121 #pragma omp single
122
                  for (z = 0; z < size; ++z) {
123
                      double ee;
125 #pragma omp task private(ee)
126
                            for(i=Max(i_s[z], 1); i<=Min(i_f[z], N-2); i++)
for(j=1; j<=N-2; j++)
for(k=1; k<=N-2; k++)</pre>
127
128
129
130
                            {
131
                                double vr=A[i][j][k];
                                A[i][j][k] = (A[i][j][k-1]+A[i][j][k+1])/2.;
ee=Max(ee,fabs(vr-A[i][j][k]));
132
135 #pragma omp critical
                            eps = Max(ee, eps);
136
137
138
                  }
139
             }
        }
140
141 }
142
143
144 void verify()
145 {
146 #pragma omp parallel shared(A, i_s, i_f, size) private(i, j, k, z)
148
             double ss = 0;
149
150 #pragma omp single
151
                  for(z = 0; z < size; ++z) {
152
153 #pragma omp task private(ss)
154 {
155
                            for(i=i_s[z]; i<=i_f[z]; i++)
                            for(j=0; j<=N-1; j++)
for(k=0; k<=N-1; k++)
156
157
158
159
                                ss=ss+A[i][j][k]*(i+1)*(j+1)*(k+1)/(N*N*N);
160
161
162 #pragma omp atomic
163
164
                       }
165
                  }
166
167
168
         //printf(" S = %lf\n",s);
169
170 }
```

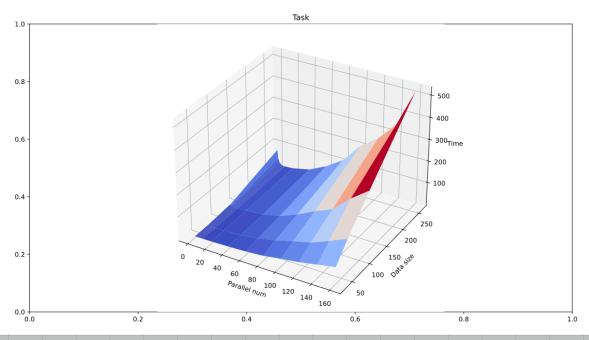
Описание

В функциях 'init', 'relax', 'verify' с помощью директивы parallel создается параллельная область, которая задает общие(shared) и приватные(private) переменные для нитей. Внутри этой области используется директива parallel task (для создания задач), omp single нужна для задания задач одной нитью. Отр taskwait используется, чтобы следующие вычисления производились с корректными данными, обработанными предыдущими задачами. С помощью отр critical и отр аtomic реализуется аналог reduction() из предыдущей версии. В 'main' задается количество задач — size, которое равняется количеству отр процессов.

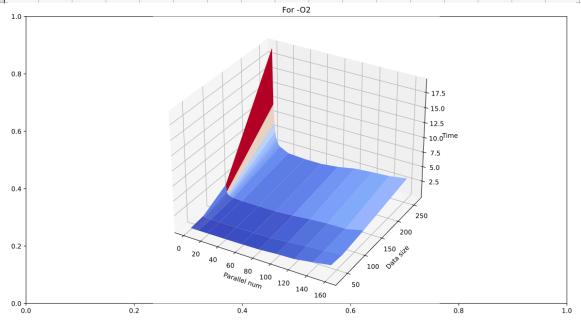
Тесты



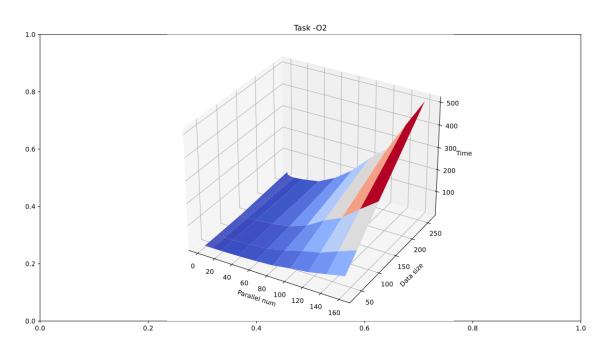
	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	20	40	60	80	100	120	140	160
34	0.1	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.1	0.2	0.6	0.5	3.6
	54	78	55	42	38	34	31	28	30	31	39	53	73	10	83	48	57	69
66	1.1	0.6	0.4	0.3	0.2	0.2	0.2	0.1	0.1	0.1	0.1	0.1	0.2	0.2	0.4	0.6	1.1	2.0
	92	02	18	08	54	24	04	69	74	55	82	72	31	85	22	14	59	36
130	9.3	4.7	3.1	2.3	1.9	1.6	1.4	1.2	1.1	1.0	0.9	0.8	0.9	1.0	1.1	1.2	1.4	2.3
	92	08	76	72	34	45	40	52	77	89	13	76	20	12	73	40	73	38
258	80. 67 6	40. 38 5	27. 19 4	20. 27 4	16. 56 6	13. 67 3	11. 88 5	10. 42 0	9.6 30	8.8 17	7.1 11	5.9 33	5.8 20	5.8 07	5.3 67	5.1 74	4.6 12	5.6 88



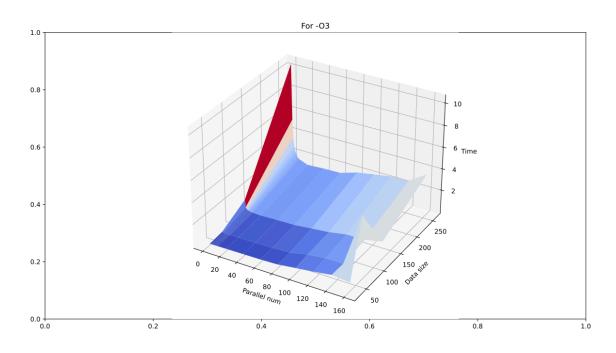
	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	20	40	60	80	100	120	140	160
34	0.1 54	0.0 84	0.0 61	0.0 56	0.0 71	0.0 79	0.0 90	0.0	0.1 19	0.1 24	0.5 90	2.5 24	5.7 61	11. 94 5	24. 83 5	35. 46 3	51. 40 5	66. 39 3
66	1.1 95	0.6 11	0.4 39	0.3 49	0.2 89	0.2 63	0.2 71	0.2 61	0.2 95	0.3 78	1.2 25	5.4 03	15. 08 4	32. 06 9	53. 60 5	73. 45 3	10 6.6 39	14 2.2 44
130	9.4 08	4.7 29	3.2 04	2.4 93	2.0 17	1.9 01	1.7 O1	1.4 30	1.4 88	1.1 95	3.1 68	9.8 13	26. 86 1	59. 09 0	98. 99 7	13 3.2 46	20 6.6 10	26 5.4 50
258	80. 73 6	40. 46 4	27. 23 3	20. 65 2	16. 93 8	13. 85 2	13. 26 9	10. 94 8	10. 97 2	10. 89 2	13. 06 8	30. 14 0	68. 88 3	121 .32 0	21 0.4 27	26 8.2 76	35 4.0 14	52 5.5 28



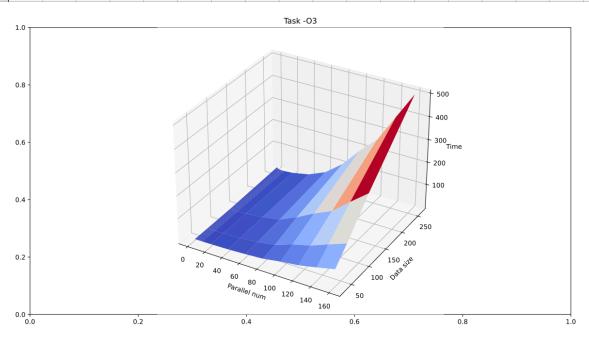
	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	20	40	60	80	100	120	140	160
34	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.1	0.3	0.4	0.8	1.3
	34	19	16	15	15	16	17	17	19	20	27	43	64	28	30	34	96	96
66	0.2	0.1	0.1	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.1	0.2	0.4	0.7	0.9	1.2
	90	51	14	93	84	79	79	75	79	78	78	97	31	09	24	08	65	29
130	2.4	1.2	0.8	0.7	0.6	0.5	0.5	0.5	0.4	0.4	0.3	0.3	0.3	0.5	0.8	1.0	1.0	1.7
	01	07	72	15	35	91	39	00	89	69	82	83	96	92	79	71	96	86
258	19. 29 9	9.6 95	6.5 23	4.8 94	4.0 29	3.4 35	3.0 84	2.7 94	2.6 39	2.4 92	1.7 66	1.5 67	1.5 58	1.8 83	2.4 42	2.6 92	2.8 62	3.3 28



	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	20	40	60	80	100	120	140	160
34	0.0 34	0.0 23	0.0 28	0.0 35	0.0 45	0.0 57	0.0 64	0.0 76	0.0 97	0.1 14	0.5 77	2.2 64	5.2 76	10. 31 2	22. 28 4	31. 77 9	48. 46 2	65. 56 9
66	0.2 89	0.1 56	0.1 23	0.1 20	0.1 22	0.1 39	0.1 53	0.1 74	0.2 07	0.2 54	1.1 10	4.8 67	10. 70 4	28. 63 1	50. 20 9	69. 117	10 0.1 58	12 9.4 24
130	2.3 97	1.2 25	0.8 98	0.7 28	0.6 32	0.6 29	0.6 00	0.5 68	0.6 26	0.6 42	2.4 80	9.7 78	22. 88 0	50. 97 2	98. 27 3	13 4.5 82	19 6.4 08	25 4.4 30
258	19. 41 3	9.8 17	6.8 79	5.1 69	4.3 39	3.6 85	3.5 84	3.1 30	3.2 38	3.3 06	6.8 03	19. 77 5	59. 35 5	116 .86 3	19 4.5 38	25 9.6 93	38 7.9 48	51 2.3 69



	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	20	40	60	80	100	120	140	160
34	0.0 19	0.0 12	0.0 11	0.0 12	0.0 13	0.0 14	0.0 15	0.0 16	0.0 18	0.0 20	0.0 28	0.0 45	0.0 64	0.1 21	0.3 29	0.5 19	0.7 59	0.5 95
66	0.1 59	0.0 90	0.0 73	0.0 63	0.0 60	0.0 59	0.0 61	0.0 61	0.0 65	0.0 67	0.0 72	0.0 96	0.1 29	0.2	0.5 41	0.7 23	0.7 42	5.6 21
130	1.3 46	0.6 81	0.5 32	0.4 66	0.4 38	0.4 20	0.3 90	0.3 73	0.3 69	0.3 57	0.3 19	0.3 79	0.4 12	0.5 82	0.7 36	1.0 28	1.0 47	1.3 95
258	10. 50 2	5.3 41	3.6 64	2.8 22	2.4 55	2.1 65	1.9 77	1.8 50	1.7 85	1.7 02	1.3 69	1.4 61	1.5 03	2.0 02	2.2 85	2.5 50	2.6 10	3.6 80



	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	20	40	60	80	100	120	140	160
34	0.0 19	0.0 16	0.0 24	0.0 32	0.0 42	0.0 53	0.0 61	0.0 74	0.0 93	0.1 11	0.5 64	2.2 81	5.8 07	10. 77 1	23. 29 4	32. 18 4	48. 50 8	66. 52 8
66	0.1 56	0.0 93	0.0 81	0.0 91	0.1 01	0.1 20	0.1 34	0.1 58	0.1 91	0.2 33	1.0 77	4.3 06	10. 58 9	22. 49 3	49. 46 6	69. 26 6	99. 22 5	127 .83 7
130	1.3 25	0.6 84	0.5 42	0.4 74	0.4 34	0.4 44	0.4 48	0.4 49	0.5 04	0.5 38	2.3 32	10. 02 0	22. 73 2	56. 71 8	97. 88 0	13 2.0 12	19 5.0 40	25 5.3 25
258	10. 39 9	5.3 37	3.8 27	3.0 92	2.6 32	2.3 22	2.3 15	2.1 34	2.2 35	2.3 02	5.3 78	20. 22 7	52. 80 8	111 .68 9	19 4.3 31	26 5.9 66	38 4.6 77	50 2.9 25

Вывод

После реализаций программ и их тестирования можно сделать следующий вывод. Обе директивы (for, task) могут использоваться для решения этой задачи, но использование for предпочтительнее.

Для for при увеличении количества потоков наблюдается спад времени, но после какого-то количества потоков время начинает расти. Это связано с тем, что тратится больше ресурсов на создание параллельной зоны, чем на решение задачи. В зависимости от размера данных значение количества потоков, при которых время начинает увеличиваться, может быть разным.

Для task при увеличении количества потоков наблюдается спад времени, но после какого-то количества нитей время начинает резко расти и достигать существенных значений. Причиной здесь является не только та, что была изложена для for, но и проблема определения на какое количество задач нужно делать разбиение. После многочисленных тестирований можно сделать вывод, что этот параметр надо подбирать вручную в зависимости от размера данных и количество нитей. Можно было наблюдать как спад времени до большого количества нитей(~80) и резкий скачок вверх, так и отсутствие ускорения вовсе. На тестах представленных здесь, задается количество задач равное количество процессов.

Оптимизации компилятора значительно ускоряют программу, однако при большом количестве нитей(>80) не давали ожидаемый результат.

MPI

Постановка задачи

- 1) Для предложенного алгоритма реализовать параллельную программу с использованием технологии MPI.
- 2) Исследовать эффективность полученных параллельных программ на суперкомпьютере Polus.
- а) Исследовать влияние различных опций оптимизации, которые поддерживаются компиляторами (-O2, -O3)
- 3) Исследовать масштабируемость полученной параллельной программы: построить графики зависимости времени выполнения параллельной программы от числа используемых ядер для различного объёма входных данных.
- 4) Определить основные причины недостаточной масштабируемости программы при максимальном числе используемых ядер/процессоров.

Код и описание программы на МРІ

```
i_s = (int *) malloc(size * sizeof(int));
i_f = (int *) malloc(size * sizeof(int));
 48
49
  50
51
52
                cub = N / size:
               for (int root = 0; root < size; ++root) {
   i_s[root] = cub * root;
   if (root == size - 1) {
       i_f[root] = N - 1;
}</pre>
  53
54
55
                     i_f[root] = i_s[root] + cub - 1;
}
                        } else
 56
57
58
59
60
               buf = i_f[rank] - i_s[rank] + 1;
bufN = i_f[size - 1] - i_s[size - 1] + 1;
buf0 = i_f[0] - i_s[0] + 1;
reco1 = buf0 * buf * N;
reco2 = bufN * buf * N;
  61
  62
63
  64
  65
66
67
68
69
               F = (double ***) malloc(N * sizeof(double **));
for (i = 0; i < N; ++i) {
    F[i] = (double **) malloc(buf * sizeof(double *));
    for (j = 0; j < buf; ++j)
    F[i][j] = (double *) malloc(N * sizeof(double));</pre>
  70
71
72
73
74
75
76
77
78
79
80
               S = (double ***) malloc(buf * sizeof(double **));
for (i = 0; i < buf; ++i) {
    S[i] = (double **) malloc(N * sizeof(double **));
    for (j = 0; j < N; ++j)
        S[i][j] = (double *) malloc(N * sizeof(double));</pre>
               cub_send1 = (double **) malloc((size - 1) * sizeof(double *));
for (int root = 0; root < size - 1; ++root) {
    cub_send1[root] = (double *) malloc(reco1 * sizeof(double));
}</pre>
  81
  83
 84
85
86
87
                cub send2 = (double *) malloc(reco2 * sizeof(double));
               cub_rec1 = (double **) malloc((size - 1) * sizeof(double *));
for (int root = 0; root < size - 1; ++root) {
    cub_rec1[root] = (double *) malloc(reco1 * sizeof(double));
}</pre>
  89
 90
91
92
 93
94
95
96
97
                cub_rec2 = (double *) malloc(reco2 * sizeof(double));
               int it:
                init();
  98
99
100
                for(it=1; it<=itmax; it++)</pre>
101
                     103
104
105
106
107
108
               for (int root = 0; root < size - 1; ++root) {
    free(cub_send1[root]);
}</pre>
109
112
                free(cub_send1):
114
115
                free(cub_send2);
               for (int root = 0; root < size - 1; ++root) {
    free(cub_rec1[root]);
}</pre>
116
117
118
119
120
121
               free(cub_rec1);
free(cub_rec2);
123
               for (i = 0; i < N; ++i) {
   for (j = 0; j < buf; ++j)
      free(F[i][j]);</pre>
124
125
126
127
              free(F[i]);
128
129
               free(F);
131
132
               for (i = 0; i < buf; ++i) {
   for (j = 0; j < N; ++j)
      free(S[i][j]);</pre>
134
135
137
                free(S[i]):
139
140
141
                free(S);
                free(rea):
142
143
144
                free(i_s);
145
```

free(tag);

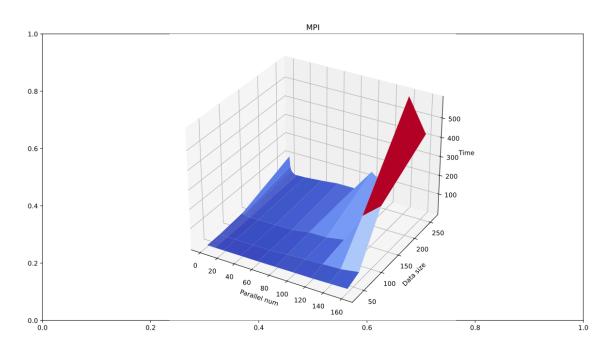
```
148
149
150
        MPI_Finalize();
        if(rank == 0) {
   t2 = MPI_Wtime();
   printf("%.31f\n", t2 - t1);
151
152
153
154
155
156
        return 0:
157 }
159
160 void init()
161 {
        for(i=0; i<=N-1; i++)
for(j=i_s[rank]; j<=i_f[rank]; j++)
for(k=0; k<=N-1; k++)</pre>
162
163
164
165
             166
167
168
169
170
        for(i=i_s[rank]; i<=i_f[rank]; i++)
for(j=0; j<=N-1; j++)
for(k=0; k<=N-1; k++)</pre>
171
172
173
            176
177
179
180 }
181
182 void relax()
         for(i=1; i<=N-2; i++)
184
185
         for(j=Max(i_s[rank], 1); j<=Min(i_f[rank], N-2); j++)
for(k=1; k<=N-2; k++)</pre>
186
187
           F[i][j-i\_s[rank]][k] = (F[i-1][j-i\_s[rank]][k] + F[i+1][j-i\_s[rank]][k])/2.;
188
190
        191
192
193
194
195
196
197
198
199
        }
        for (i = i_s[size - 1]; i <= i_f[size - 1]; ++i) {
    for (j = i_s[rank]; j <= i_f[rank]; ++j) {
        for (k = 0; k < N; ++k) {
            cub_send2[(i - i_s[size - 1]) * buf * N + (j - i_s[rank]) * N + k] = F[i][j - i_s[rank]][k];
            cub_send2[(i - i_s[size - 1]) * buf * N + (j - i_s[rank]) * N + k] = F[i][j - i_s[rank]][k];</pre>
201
202
204
205
206
207
        }
208
209
        for (int root = 0; root < size - 1; ++root) {</pre>
210
            MPI_Isend(&cub_send1[root][0], reco1, MPI_DOUBLE, root, tag[2 * rank], MPI_COMM_WORLD, &req[2 * root]);
213
        MPI_Isend(&cub_send2[0], reco2, MPI_DOUBLE, size - 1, tag[2 * rank], MPI_COMM_WORLD, &req[2 * (size - 1)]);
214
215
        for (int root = 0; root < size - 1; ++root) {</pre>
216
217
218
             MPI_Irecv(&cub_rec1[root][0], reco1, MPI_DOUBLE, root, tag[2 * root + 1], MPI_COMM_WORLD, &req[2 * root + 1]);
219
220
        MPI_Irecv(&cub_rec2[0], reco2, MPI_DOUBLE, size - 1, tag[2 * (size - 1) + 1], MPI_COMM_WORLD, &req[2 * (size - 1) + 1]);
221
222
223
        {\tt MPI\_Waitall(2*size, req, stat);}
        224
225
226
                         S[i - i\_s[rank]][j][k] = cub\_rec1[root][(i - i\_s[rank]) * buf0 * N + (j - i\_s[root]) * N + k];
227
239
            }
        235
236
238
```

```
242
243
         for(i=Max(i_s[rank], 1); i<=Min(i_f[rank], N-2); i++)</pre>
         for(j=1; j<=N-2; j++)
for(k=1; k<=N-2; k++)
244
245
246
              S[i - i_s[rank]][j][k] = (S[i - i_s[rank]][j-1][k] + S[i - i_s[rank]][j+1][k])/2.;
247
248
249
         double local_eps = eps;
250
251
252
         for(i=Max(i_s[rank], 1); i<=Min(i_f[rank], N-2); i++)</pre>
         for(j=1; j<=N-2; j++)
for(k=1; k<=N-2; k++)
253
254
              double e;
255
              double e;
e=S[i - i_s[rank]][j][k];
S[i - i_s[rank]][j][k] = (S[i - i_s[rank]][j][k-1]+S[i - i_s[rank]][j][k+1])/2.;
local_eps=Max(local_eps,fabs(e-S[i - i_s[rank]][j][k]));
256
257
258
259
260
         261
262
263
264
266
267
                  }
269
279
         for (i = i_s[rank]; i <= i_f[rank]; ++i) {
    for (j = i_s[size - 1]; j <= i_f[size - 1]; ++j) {
        for (k = 0; k < N; ++k) {
            cub_send2[(i - i_s[rank]) * bufN * N + (j - i_s[size - 1]) * N + k] = S[i - i_s[rank]][j][k];
            cub_send2[(i - i_s[rank]) * bufN * N + (j - i_s[size - 1]) * N + k] = S[i - i_s[rank]][j][k];</pre>
273
274
275
            }
         }
278
279
280
         for (int root = 0; root < size - 1; ++root) {
    MPI_Isend(&cub_send1[root][0], reco1, MPI_DOUBLE, root, tag[2 * rank], MPI_COMM_WORLD, &req[2 * root]);</pre>
281
         MPI_Isend(&cub_send2[0], reco2, MPI_DOUBLE, size - 1, tag[2 * rank], MPI_COMM_WORLD, &req[2 * (size - 1)]);
283
284
285
         for (int root = 0; root < size - 1; ++root) {
    MPI_Irecv(&cub_rec1[root][0], reco1, MPI_DOUBLE, root, tag[2 * root + 1], MPI_COMM_WORLD, &req[2 * root + 1]);</pre>
286
287
288
289
         MPI_Irecv(&cub_rec2[0], reco2, MPI_DOUBLE, size - 1, tag[2 * (size - 1) + 1], MPI_COMM_WORLD, &req[2 * (size - 1) + 1]);
290
291
         MPI_Waitall(2 * size, &req[0], &stat[0]);
292
         294
295
297
298
300
            }
301
302
         }
         303
304
305
306
307
308
309
         MPI_Allreduce(&local_eps, &eps, 1, MPI_DOUBLE, MPI_MAX, MPI_COMM_WORLD);
311
312
314
315 void verify()
316 {
317
         double ss:
318
319
         for(i=i_s[rank]; i<=i_f[rank]; i++)
for(j=0; j<=N-1; j++)
for(k=0; k<=N-1; k++)</pre>
320
321
322
323
              ss = ss + S[i - i_s[rank]][j][k]*(i+1)*(j+1)*(k+1)/(N*N*N);
325
326
327
         MPI_Allreduce(&ss, &s, 1, MPI_DOUBLE, MPI_SUM, MPI_COMM_WORLD);
328
         if(rank == 0)
    printf(" S = %f\n",s);
329
331
```

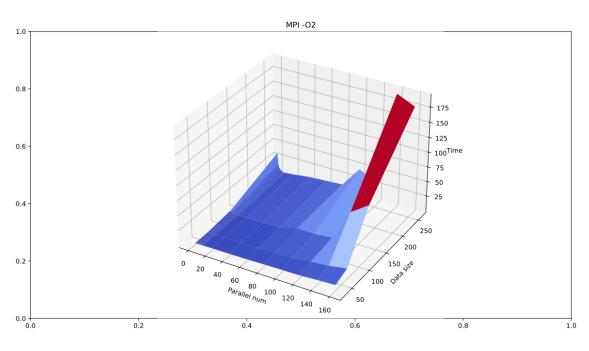
Описание

МРІ_Соmm_rank() выдает номер текущего процесса. МРІ_Соmm_size() выдает общее количество процессов. Каждый процесс создает массив i_s, i_f, которые сообщают о размере массива в каждом процессе. Задаются размеры передаваемых блоков между процессами. Создаются сами блоки, с которыми работает процесс — F, S. Далее идет их инициализация. После чего следуют вызовы функции релаксации, в которой каждый блок S и F после манипуляций с ними, 'режется на блоки' и передается в другие процессы с помощью MPI_Isend, и сам процесс принимает эти блоки от всех процессов. Дальше происходит ожидание всех пересылок с помощью MPI_Waitall. С помощью MPI_Allreduce процессы обмениваются своими ерs. После запускается функция верификации и процессы суммируют свои s, с помощью MPI_Allreduce. Далее идет освобождение динамической памяти в каждом процессе и завершение по средствам MPI_Finalize().

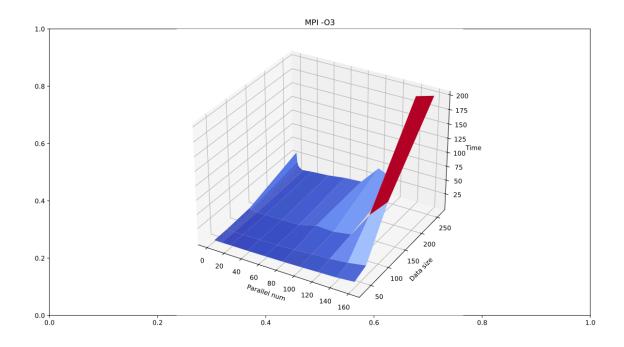
Тесты



	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	20	40	60	80	100	120	140	160
34	0.2 48	0.1 28	0.0 96	0.0 86	0.0 86	0.0 79	0.0 91	0.0 88	0.0 94	0.0 95	0.2 05	0.8 48	1.0 23	2.0 06	3.0 46	3.3 77	5.7 70	8.1 85
66	1.7 86	0.8 90	0.6 27	0.5 35	0.4 65	0.3 98	0.4 26	0.3 34	0.3 73	0.4 82	0.4 69	1.3 56	1.3 84	8.1 77	13. 42 9	16. 88 3	20. 62 9	35. 69 8
130	13. 76 1	6.8 86	4.7 00	3.6 23	2.9 56	2.7 89	2.5 17	2.0 54	2.1 07	1.6 79	2.1 53	2.7 97	4.5 44	20. 08 9	21. 811	38. 39 7	191 .40 8	26 9.6 10
258	10 8.0 96	53. 77 5	36. 00 9	27. 69 0	23. 47 7	18. 57 8	18. 41 8	14. 54 1	15. 15 2	14. 76 9	16. 08 0	24. 34 0	34. 77 5	35. 16 6	151 .69 6	77. 90 5	59 7.1 08	42 6.7 91



	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	20	40	60	80	100	120	140	160
34	0.0 80	0.0 44	0.0 36	0.0 43	0.0 36	0.0 51	0.0 43	0.0 52	0.0 46	0.0 45	0.2 20	0.4 33	0.7 48	1.4 85	2.0 43	2.3 26	4.1 95	5.5 54
66	0.5 75	0.2 92	0.2 28	0.2	0.1 61	0.1 70	0.1 60	0.1 55	0.1 33	0.1 97	0.2 93	0.7 88	0.7 65	2.8 99	3.0 67	6.3 12	8.8 39	13. 90 9
130	4.5 49	2.3 14	1.5 68	1.3 11	1.0 69	1.0 21	0.9 17	0.8 15	0.8 17	0.7 16	0.8 49	1.1 45	1.9 67	9.4 43	9.3 84	12. 06 2	64. 21 4	84. 67 8
258	36. 46 3	18. 43 2	12. 26 6	9.3 95	8.0 14	6.5 46	6.3 44	5.1 01	5.2 62	5.0 97	6.4 93	10. 18 6	12. 22 5	13. 95 0	49. 60 3	31. 95 2	19 2.2 73	178 .83 3



	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	20	40	60	80	100	120	140	160
34	0.0	0.0 44	0.0 36	0.0 43	0.0 36	0.0 51	0.0 43	0.0 52	0.0 46	0.0 45	0.2 20	0.4 33	0.7 48	1.4 85	2.0 43	2.3 26	4.1 95	5.5 54
66	0.5 75	0.2 92	0.2 28	0.2 12	0.1 61	0.1 70	0.1 60	0.1 55	0.1 33	0.1 97	0.2 93	0.7 88	0.7 65	2.8 99	3.0 67	6.3 12	8.8 39	13. 90 9
130	4.5 49	2.3 14	1.5 68	1.3 11	1.0 69	1.0 21	0.9 17	0.8 15	0.8 17	0.7 16	0.8 49	1.1 45	1.9 67	9.4 43	9.3 84	12. 06 2	64. 21 4	84. 67 8
258	36. 46 3	18. 43 2	12. 26 6	9.3 95	8.0 14	6.5 46	6.3 44	5.1 O1	5.2 62	5.0 97	6.4 93	10. 18 6	12. 22 5	13. 95 0	49. 60 3	31. 95 2	19 2.2 73	178 .83 3

Вывод

После реализаций программ и их тестирования можно сделать следующий вывод.

Как и ранее при увеличении количества процессов наблюдается спад времени, но после 8 процессов время начинает расти. Это связано с тем, что тратится больше времени на общение между процессами, чем на решение задачи. Как можно видеть из графика: после 60 процессов происходит резкое увеличение времени выполнения.

Оптимизации компилятора значительно ускоряют программу, можно наблюдать ускорение до 3.1 раз. И даже с оптимизацией аналогичные программы на for с той же оптимизацией дадут результат лучше.

В результате тестирование можно прийти к тому, что для решения этой задачи лучше использовать OpenMP, чем MPI.