

Pairwise summation

Объявление функции: без указателей

Если у нас нет указателей, то делать нечего, приходится передавать исходный массив, хотя нам, быть может, нужна только его часть. И задавать эту часть:

```
double pair_sum(double m[], int first_idx, int numb); // массив, индекс начального,  
// количество элементов
```

или

```
double pair_sum(double m[], int first_idx, int last_idx); // массив, индексы  
// начального и конечного эл-ов
```

или

```
double pair_sum(double m[], int first_idx, int end_idx); // массив, индекс начального,  
// индекс ПОСЛЕ конечного
```

Pairwise summation

Объявление функции: есть указатели!!

Но указатели есть, поэтому вместо пары "массив, first_idx" передаём сразу указатель на нужную часть массива:

```
double pair_sum(double m[], int numb);    // адрес начального элемента,  
                                           // количество элементов
```

или

```
double pair_sum(double *pfirst, double *plast); // адреса начального и конечного  
                                                // элементов
```

или

```
double pair_sum(double *pfirst, double *pend); // адрес начального элемента,  
                                                // адрес ПОСЛЕ конечного эл-та
```

Конечно же, **m** и **pfirst** – одно и то же.

Конечно же, из **m** и **numb** легко получить **pend**, если надо.

Pairwise summation

Объявление функции: есть указатели!!

Конечно же, **m** и **pfirst** – одно и то же.

Конечно же, из **m** и **numb**, если надо, легко получить **pend**:

```
double pair_sum(double m[], int numb)    // адрес начального элемента,  
{                                       // количество элементов  
    double *pend = m + numb;  
}
```

И наоборот, из **pfirst** и **pend** – получить **numb**:

```
double pair_sum(double *pfirst, double *pend) // адрес начального элемента,  
{                                       // адрес ПОСЛЕ конечного эл-та  
    int numb = pend - pfirst;  
}
```

Ну и, ПОНЯТНО:

```
plast = m + numb - 1;           // plast = m + (numb - 1);  
numb = plast - pfirst + 1;     // numb = (plast - pfirst) + 1;
```

Pairwise summation

Вызов функции

В данном случае удобнее использовать 1-й вариант:

```
double pair_sum(double m[], int numb);    // адрес начального элемента,  
                                           // количество элементов
```

Тогда вызовы могли бы выглядеть так:

```
int main(void)
{
    double a[100], *p, res, res1, resmdl;
    ...
    res = pair_sum(a, 100);
    ...
    res1 = pair_sum(a + 10, 70);
    res1 = pair_sum(&a[10], 70);
    ...
    p = a + 33;
    resmdl = pair_sum(p, 34);
    ...
    return 0;
}
```

Pairwise summation

Вызов функции

В данном случае удобнее использовать 1-й вариант:

```
double pair_sum(double m[], int numb);    // адрес начального элемента,  
                                           // количество элементов
```

Тогда вызовы могли бы выглядеть так:

```
int main(void)
{
    double a[100], *p, res, res1, resmdl;
    ...
    res = pair_sum(a, 100);    // сумма всех 100 эл-ов массива (с индексами 0...99)
    ...
    res1 = pair_sum(a + 10, 70); // одно
    res1 = pair_sum(&a[10], 70); // и то же: сумма 70 эл-ов с индексами 10...79
    ...
    p = a + 33;                // сумма
    resmdl = pair_sum(p, 34);   // 34 эл-ов с индексами 33...66
    ...
    return 0;
}
```

Pairwise summation

Тело функции

Рекурсия: разбить массив на 2 части и каждую просуммировать, результаты сложить:

```
double pair_sum(double m[], int numb)    // адрес начального элемента,  
{                                         // количество элементов  
    ...  
    return pair_sum(m, numb/2) + pair_sum(m + numb/2, numb - numb/2);  
    ...  
}
```

Для ясности (и для некоторой оптимизации) лучше так:

```
double pair_sum(double m[], int numb)    // адрес начального элемента,  
{                                         // количество элементов  
    int n1;                               // размер 1й половины  
    ...  
    n1 = numb / 2;  
    return pair_sum(m, n1) + pair_sum(m + n1, numb - n1);  
    ...  
}
```

Pairwise summation

Тело функции

```
double pair_sum(double m[], int numb)    // адрес начального элемента,  
{                                       // количество элементов  
    int n1;                               // размер 1й половины  
    ...  
    n1 = numb / 2;  
    return pair_sum(m, n1) + pair_sum(m + n1, numb - n1);  
    ...  
}
```

Почему хуже было бы использовать **pfirst** и **pend** ?
А как бы мы вычислили середину массива?

```
double *pmdl = (pfirst + pend) / 2;    // НЕЛЬЗЯ (указатели нельзя складывать)
```

Всё равно пришлось бы сначала вычислить **numb**.

Следующий вопрос: как будем останавливать рекурсию?

Pairwise summation

Тело функции

Как будем останавливать рекурсию?

```
double pair_sum(double m[], int numb)    // адрес начального элемента,  
{                                       // количество элементов  
    int n1;                               // размер 1й половины  
  
    if (numb == 1) return m[0];         // return *m;    – то же самое  
  
    n1 = numb / 2;  
    return pair_sum(m, n1) + pair_sum(m + n1, numb - n1);  
}
```

Уже будет работать.

А если эту функцию сразу вызовут с **numb** ≤ 0 ?

Pairwise summation

Тело функции

А если эту функцию сразу вызовут с **numb** ≤ 0 ?

```
double pair_sum(double m[], int numb)    // адрес начального элемента,  
{                                         // количество элементов  
    int n1;                               // размер 1й половины  
  
    if (numb <= 0) return 0.;             // sanity  
    if (numb == 1) return m[0];          // return *m;    – то же самое  
  
    n1 = numb / 2;  
    return pair_sum(m, n1) + pair_sum(m + n1, numb - n1);  
}
```

А сколько раз будет выполнена операция + для чисел double ?

А сколько будет выполнено вызовов **pair_sum** ? (и, соответственно, проверок и доп.вычислений?)

Pairwise summation

Тело функции: оптимизация

```
double pair_sum(double m[], int numb)    // адрес начального элемента,
{                                          // количество элементов
    int n1;                               // размер 1й половины

    if (numb <= 0) return 0.;            // sanity
    if (numb == 1) return m[0];         // return *m; – то же самое

    n1 = numb / 2;
    return pair_sum(m, n1) + pair_sum(m + n1, numb - n1);
}
```

А сколько раз будет выполнена операция + для чисел double ?
Ровно (**numb** - 1). Вроде, порядок.

А сколько будет выполнено вызовов **pair_sum** ?

Пусть для простоты **numb** = 2^N , тогда вызовов будет $1 + 2 + 4 + \dots + 2^N = 2 * \mathbf{numb} - 1$ (доказать, что так будет при любом **numb**).

Плохо!!

Pairwise summation

Тело функции: оптимизация

Поэтому делают, например, так:

```
double pair_sum(double m[], int numb) // адрес начального элемента,
{                                     // количество элементов
    if (numb > 8) { // рекурсия:
        int n1 = numb / 2; // размер 1й половины
        return pair_sum(m, n1) + pair_sum(m + n1, numb - n1); // сумма двух половин
    }
    if (numb == 8) return ((m[0] + m[1]) + (m[2] + m[3])) + ((m[4] + m[5]) + (m[6] + m[7]));
    if (numb == 7) return ((m[0] + m[1]) + (m[2] + m[3])) + (m[4] + m[5] + m[6]);
    if (numb == 6) return (m[0] + m[1] + m[2]) + (m[3] + m[4] + m[5]);
    if (numb == 5) return (m[0] + m[1] + m[2]) + (m[3] + m[4]);
    if (numb == 4) return (m[0] + m[1]) + (m[2] + m[3]);
    if (numb == 3) return m[0] + m[1] + m[2];
    if (numb == 2) return m[0] + m[1];
    if (numb == 1) return m[0];

    return 0.; // вызов с numb <= 0
}
```

Теперь вызовов `pair_sum` будет примерно `numb / 4`.
Вопрос: почему не нужны `else` в многочисленных `if` ?

Pairwise summation

Тело функции: оптимизация

Конечно, нерекурсивная часть (а это - половина всех вызовов) может быть тоже в разных вариантах. Например, с использованием switch. Или с такой оптимизацией:

```
if (numb > 4) {
  if (numb > 6) {
    if (numb == 8) return ((m[0] + m[1]) + (m[2] + m[3])) + ((m[4] + m[5]) + (m[6] + m[7]));
    /* else 7 */ return ((m[0] + m[1]) + (m[2] + m[3])) + (m[4] + m[5] + m[6]);
  }
  if (numb == 6) return (m[0] + m[1] + m[2]) + (m[3] + m[4] + m[5]);
  /* else 5 */ return (m[0] + m[1] + m[2]) + (m[3] + m[4]);
}
if (numb > 2) {
  if (numb == 4) return (m[0] + m[1]) + (m[2] + m[3]);
  /* else 3 */ return m[0] + m[1] + m[2];
}
if (numb == 2) return m[0] + m[1];
if (numb == 1) return m[0];

return 0.; // вызов с numb <= 0
```

Вопрос: в чём тут оптимизация? (а при использовании switch ?)

Pairwise summation

Такое в самом деле применяется для уменьшения ошибок округления, например, в NumPy (и ещё много где).
Только рекурсия останавливается при **numb** \leq 128.
И нерекурсивная часть – чуток похитрее.

Вопрос на подумать (или – поискать): как зависит ошибка вычисления суммы (её верхняя граница) от числа слагаемых при обычном суммировании и при pairwise ?

Не совсем простая задача:

Написать нерекурсивный вариант **pair_sum**.

Не совсем простой она становится при двух требованиях:

- не изменять исходный массив
- не использовать дополнительную память размером порядка исходного массива (конечно же, доп.память нужна, но, как и при рекурсии, она должна быть порядка $\log(\text{numb})$).

Вопрос: почему (и где) при рекурсии используется доп.память именно такого размера?