

Программа для вычисления простейшей формы коэффициентов Клебша-Гордана Clebsch2

Автор: А.П.Сапожников

Real*8 function Clebsch2(k,n) вычисляет коэффициент
 $C(k,n) = k! * (n-k)! / n!$

Программа свободна от типичных при вычислении факториалов "в лоб" случаев переполнения при умножении. Программа является коллективной операцией пакета MPI и прямым потомком операции MPI_AllReduce.

А.П.Сапожников

Программа Clebsch вычисления простейшей формы коэффициентов Клебша-Гордана

Википедия сообщает на эту тему следующее:

"Коэффициенты Клебша-Гордана находят применение при описании взаимодействия квантовомеханических моментов импульса.

Они представляют собой коэффициенты разложения собственных функций суммарного момента импульса по базису собственных функций суммируемых моментов импульса. Коэффициенты Клебша-Гордана применяются при вычислении спин-орбитального взаимодействия, а также в формализме изоспина.

Коэффициенты Клебша-Гордана названы в честь Альфреда Клебша (1833–1872) и Пауля Альберта Гордана (1837–1912)."

От себя добавим, что русскоязычному читателю не следует путать Гордана (Gordan) с его современником Жорданом (Jordan, 1838–1922), известным французским алгебраистом.

В простейшей форме коэффициент Клебша-Гордана выглядит так:

$$C(k,n) = k! * (n-k)! / n!$$

Здесь $n > 0$, $0 \leq k \leq n$ - целые числа. Очевидно, что $C(k,n) = C(n-k,n)$.

Также очевидно, что $C(k,n) \leq 1$ при любых k и n , а учитывая, что $0! = 1$, видим, что равенство достигается при $k=0$ или n .

Тем не менее, программа не может вычислять факториалы "в лоб" - очень быстро случится переполнение при операции умножения. С этой проблемой столкнулся студент из ЮАР, проходивший практику в ЛИТ ОИЯИ в сентябре 2011 г. Поэтому было предложено вычислять логарифм коэффициента, а уже потом потенцировать. Программа выглядит так:

```
function Clebsch(k,n) / 1 /
! calc Clebsch-Gordan simplifying coeff = k! * (n-k)! / n!
c1=0.
c2=0.
c3=0.
do i=1,N
  alog=Log(float(i)) ! We use logarithms to avoid overflow!
  if(i.le.k) c1=c1+alog ! k!
  if(i.le.n-k) c2=c2+alog ! (n-k)!
  c3=c3-alog ! n!
enddo
Clebsch=Exp(c1+c2+c3)
return
end
```

Помнится, эта идея впервые применялась в 70-е годы прошлого века в одной из программ для ЭВМ CDC-6500. Программа вынуждена вычислять N логарифмов, и при больших N время ее работы становится заметным.

На самом деле помянутому выше студенту из ЮАР предлагалось распараллелить эту программу для использования коллективом из P процессов средствами технологии MPI, им только что освоенной. Но об MPI – чуть ниже.

Есть и другой вариант – разумно чередовать операции умножения и деления. Присмотревшись к выражению коэффициента, видим, что он получается равным произведению первых K членов ряда $1, 2, 3, \dots, N$, деленному на произведение K последних членов этого ряда. Поэтому цикл работы программы можно сократить с N до K и учесть симметрию $C(k, n) = C(n-k, n)$. Отказываясь от вынужденного логарифмирования, имеем простейший цикл:

```

c=1.                                / 2 /
do i=1, Min(K,N-K)
  c=c*float(i)/float(N-i+1)
enddo
Clebsch=c

```

Эта программа делает всего не более $N/2$ умножений и $N/2$ делений. Измерения счетного времени работы процессора показали, что даже в своем наихудшем случае ($K=N/2$) она работает на порядок быстрее первой.

Вернемся теперь к технологии MPI. Даже (а может быть – именно?) для такой крошечной программы попытка ее распараллеливания представляет некоторый интерес. Приведем полный текст распараллеленной версии /2/:

```

Real*8 function Clebsch2(k,n)
! calc Clebsch-Gordan simplifying coef = K! * (n-k)! / n!
implicit real*8 (a-h,o-z)
Include 'mpif.h'
common/idents/idcomm,NProc,myProc
if (idcomm.eq.0) then ! MPI Initialisation
  idcomm=MPI_Comm_World
  call MPI_Init(ierr) ! Standard start of any MPI-program
  call MPI_Comm_Size(idcomm,NProc,ierr)! How many processes we have ?
  call MPI_Comm_Rank(idcomm, myProc, ierr) ! Who am I ?
endif
if ((n.lt.0).or.(k.lt.0).or.(k.gt.n)) then
  if (myProc.eq.0) write(*,*) ' Clebsch: illegal parameters! ',k,n
  stop
endif
c=1.0
n1=min(k,N-k) ! slightly reduced loop!

! The key idea of parallelization :

do i=1+myProc,N1,NProc ! each process calculates only its own part!!!
  c=c*float(i)/float(N-i+1)
enddo
call MPI_AllReduce(c,prod,1,MPI_Real,MPI_PROD, idcomm,ierr)
Clebsch2=prod ! Join all partial results
return
end

```

Эта программа является коллективной операцией пакета MPI и прямым потомком операции MPI_AllReduce.

При малых N тест этой программы, будучи распараллеленным на 2 процесса (у автора он работал на 2-ядерном ноутбуке), затратил столько же времени, сколько и его нераспараллеленный оригинал /2/ (около 6 секунд). Зато при больших N (в тесте использовалось N=10000), было достигнуто почти 2-кратное ускорение (22.5 секунды против 40 у оригинала). Поэтому автор с чувством глубокого удовлетворения рекомендует эту программу в нашу библиотеку JINRLIB.

5.10.2011