ИЗВЕСТИЯ АКАДЕМИИ НАУК ЭСТОНСКОЙ ССР. ТОМ 23 ФИЗИКА \* МАТЕМАТИКА. 1974, № 1

https://doi.org/10.3176/phys.math.1974.1.14

сопора котокаранова за слава сопора и слава сопорание отокон и на отокон и слава сопорание отокон и на отокон и при слава сопорание и при слава сопорание и при слава сопорание с

# Эве TAMMET, X. TAMMET

### ВЫЧИСЛЕНИЕ КОЭФФИЦИЕНТОВ СЛОЖЕНИЯ УГЛОВЫХ МОМЕНТОВ

Eve TAMMET, H. TAMMET. IMPULSIMOMENTIDE SUMMEERIMISKOEFITSIENTIDE ARVU-TAMINE

Eve TAMMET, H. TAMMET. COMPUTING OF ANGULAR MOMENTA COUPLING COEFFICIENTS

Решение прикладных задач квантовой механики нередко приводит к выражениям, содержащим коэффициенты Клебша—Гордана, З*i*-коэффициенты Вигнера, 6*j*- и 9*j*-коэффициенты. Практическая применимость таких результатов существенно зависит от возможности определения численных значений коэффициентов. Для этого составлены объемистые таблицы (см., напр., [<sup>1, 2</sup>]), однако они содержат лишь долю необходимых на практике значений и почти бесполезны при расчетах на ЭВМ. В последнем случае взамен таблиц необходимы подпрограммы или процедуры вычисления коэффициентов сложения угловых моментов.

Удовлетворительные подпрограммы известны лишь для коэффициентов Клебша—Гордана [<sup>3</sup>].

Ниже описывается универсальная процедура, позволяющая вычислить все перечисленные и треугольные коэффициенты. Процедура реализована в МАЛГОЛ-системе [<sup>4</sup>], которая базируется на определенном диалекте языка АЛГОЛ-60 и отличается особым удобством при решении задач физики.

Алгоритм исходит из известных определений и соотношений (см., напр., в [<sup>5</sup>] формулы 12.15, 13.1а, 18.1, 22.1а, 24.33). Применен метод подготовленного массива логарифмов факториалов, который использован также в [<sup>3</sup>]. Начальная длина массива включает всего 51 число, но в случае больших значений аргументов он автоматически расширяется до необходимого объема. Это обеспечивает практически неограниченный диапазон допустимых значений аргументов.

Процедура используется в программах как функция, принимающая значение вычисляемого коэффициента. Обращение записывается следующим образом:

коэффициент  $\triangle (abc)$   $\begin{bmatrix} j_1 & j_2 & j \\ m_1 & m_2 & m_1 + m_2 \end{bmatrix}$  САМ ('3', A, B, C)  $\begin{pmatrix} j_1 & j_2 & j \\ m_1 & m_2 & -m_1 - m_2 \end{pmatrix}$  САМ ('3J', J1, J2, J3, M1, M2)

6 ENSV TA Toimetised F\*M-1 1974

{	j1 l1	j <sub>2</sub> l <sub>2</sub>	$\left. \begin{array}{c} j_3 \\ l_3 \end{array} \right\}$	CAM ('6J' J1, J2, J3, L1, L2, L3)									
{	j1 l1 k1	$egin{array}{c} j_2 \ l_2 \ k_2 \end{array}$	$\left.\begin{array}{c} j_3\\ l_3\\ k_3\end{array}\right\}$	CAM ('9J',	J1,	J2,	J3,	L1,	L2,	L3,	KI,	K2,	K3)

Расчет исходит из значений параметров, округленных до ближайшего целого или полуцелого числа. В ходе вычислений проверяются всевозможные ограничения, накладываемые на аргументы. При обнаружении недопустимой комбинации аргументов результат будет равен нулю, и если на пульте ЭВМ включен ключ 100, то одновременно выводится сообщение

## ERROR CAM: X P1 P2....,

где X — признак конкретного вида коэффициента и P1, P2, ... — значения аргументов. При обращении с неправильным признаком происходит то же самое, но сообщение ограничивается словами «ERROR CAM:».

Процедура вместе с собственными переменными и постоянными занимает 1227<sub>8</sub> ячеек в первом блоке МОЗУ ЭВМ «Минск-22» и если аргументы небольшие, то 63<sub>8</sub> ячеек во втором блоке. Кроме того, используются стандартные функции и процедура вывода общей длиной 750<sub>8</sub> ячеек. Эти функции и процедура вывода, как правило, вызываются в МОЗУ уже по требованию других частей программы. Все длины приведены для системы МАЛГОЛ-72. Для сравнения укажем, что, по данным [<sup>3</sup>], программа вычисления только коэффициентов Клебша—Гордана ОИЯИ имеет длину 1445<sub>8</sub>, а такая же программа ЦЕРН — длину 13545<sub>8</sub>.

Время вычисления сложным образом зависит от набора аргументов. Ограничиваемся примерами (для ЭВМ «Минск-32»):

$\Delta$ (2	2 3 4)	16	MC
3,5	1,5 4	54	мс
L 2,5 -	-0,5 2 1		
{ 2	2,5 3,5 }	67	MC
l 1,5	3 3]	1	me
( 2	2 3)		
2,5	1,5 3	270	MC
0,5	0,5 1)		

Расчет можно существенно ускорить, если писать подпрограмму F (см. приложение) на машинном языке.

В приложении представлен текст процедуры, используемый в системе МАЛГОЛ-72. Для согласования процедуры с описанием [<sup>4</sup>] достаточно заменить выражение R'(LOGF.,X+1) на LOGF.(X). и слово O' на OCTAL'.

82

### Приложение

PROCEDURE'CAM (P0, P1, P2, P3, P4, P5, P6, P7, P8, P9); BEGIN' SUBROU'PP; Y: = 0. 5  $\times$  ENTIER' (X + X + 0.5); SUBROU'MN; IF'X:)MIN THEN 'MIN: = X; SUBROU'MX; IF'X (:MAX THEN'MAX: = X; SUBROU'CH; IF'MAX-MIN THEN'GOTO'ERROR; SUBROU'F: BEGIN' IF'X THEN'GOTO'ERROR; IF'FRAC'X = /0 THEN'GOTO'ERROR; IF'X = )XMAX THEN'GOTO'EXTEND; Y: = R'(LOGF.,X + 1) END'; SUBROU'FP; BEGIN'F; S: = S + Y END'; SUBROU'FM; BEGIN'F; S: = S - Y END'; SUBROU'TRI2; BEGIN' X: = A + B + C + 1; F; S: = -Y; FOR'X: = A + B - C, A - B + C, -A + B + C DO'FP END'; SUBROU'TS; BEGIN'TR12; SS: = SS + S END'; SUBROU'XP; XX: = XX + (1 - 4 × FRAC' (K/2)) × EXP'S; SUBROU'J6; BEGIN' SS: = 0;A: = I1; B: = I2; C:= I3; TS; U1: = A + B + C;A: = 11; B: = 12; C:= 13; 1S; U1: = A + B + C; B: = M2; C: = M3; TS; U2: = A + B + C; A: = M1; B: = I2; TS; U3: = A + B + C; B: = M2; C: = I3; TS; U4: = A + B + C; CONST: = SS/2; V1: = I1 + I2 + M1 + M2; V2: = I1 + I3 + M1 + M3; V3: = I2 + I3 + M2 + M3; MIN: = U1; FOR'X: = U2, U3, U4 DO'MN; MAX: = V1; FOR'X: = V2, V3 DO'MX; CH; VY: = 0; XX:=0;FOR'K: = MIN STEP'1 UNTIL'MAX DO'BEGIN' X := K + 1; F; S: = CONST + Y; FOR'X: = K - U1, K - U2, K - U3, K - U4, V1 - K, V2 - K, V3 - K DO'FM; XP END' END'; IF'TTT = /PI' THEN'BEGIN' TTT: = PI';XMAX: = 50:**PREPARATION:** ARRAY'LOGF. (0: XMAX).; LOGF.(0).: = 0;FOR'I: = 1 STEP'1 UNTIL'XMAX DO' LOGF.(I): = LOGF.(I - 1). + LN'I; GOTO'CALCUL; EXTEND: DELETE' (LOGF.); XMAX: = ENTIER'( $1.25 \times X$ ); GOTO'PREPARATION END'; CALCUL:  $\mathbf{Q}:=\mathbf{P0};$ X := P1; PP; A := Y; X := P2; PP; B := Y; X := P3; PP; C := Y;IF'Q = O'20000000000 THEN'BEGIN'TRI2; XXX: = EXP' (S/2); GOTO'EXIT END'; X: = P4; PP; M1: = Y;X: = P5; PP; M2: = Y;IF'Q = O'565300000000 + .Q = O'207200000000 THEN'BEGIN'J1: = A; J2: = B; J: = C;M: = M1 + M2;TR12;  $S := S + LN'(2 \times J + 1)$ ; FOR'X: = J1 + M1, J1 - M1, J2 + M2, J2 - M2, J + M, J - M DO'FP; CONST: = S/2; MIN: = 0; MAX: = J1 + J2 - J; FOR'X: = -J + J2 - M1, -J + J1 + M2 DO'MN; FOR'X: = J1 - M1, J2 + M2 DO'MX; CH;

```
XX: = 0:
                       FOR'K: = MIN STEP'I UNTIL'MAX DO'BEGIN'
                                            S: = CONST;
                                           FOR'X: = K, J - J2 + M1 + K, J - J1 - M2 + K,

J1 + J2 - J - K, J1 - M1 - K, J2 + M2 - K DO'FM;
                                           XP END';
                        XXX: = XX;
                     IF'Q = O'20720000000 THEN'
XXX: = XX \times (1 - 4 \times FRAC' ((J1 - J2 + M)/2))/SQRT'(2 \times J + 1);
GOTO'EXIT END';
  X: = P6; PP; M3: = Y;
\begin{array}{l} \text{A:} = \text{Po}; \ \text{PP}; \ \text{M3:} = 1; \\ \text{IF'Q} = O'257200000000 \ \text{THEN'BEGIN'} \\ \text{I1:} = \text{A}; \ \text{I2:} = \text{B}; \ \text{I3:} = \text{C}; \\ \text{J6;} \\ \text{XXX:} = \text{XX}; \\ \text{GOTO'EXIT END';} \\ \text{IF'Q} = O'03720000000 \ \text{THEN'BEGIN'} \\ \text{IF'Q} = O'03720000000 \ \text{THEN'BEGIN'} \end{array}
                     J1: = A; J2: = B; J3: = C;

L1: = M1; L2: = M2; L3: = M3;

X: = P7; PP; K1: = Y;

X: = P8; PP; K2: = Y;

X: = P9; PP; K3: = Y;

IFKEYO' 100 THEN'

ELSEPTEPDAC(KL) + K2 + K2)(0) = 10
                     ELSE'IF'FRAC'((K1 + K2 + K3)/2) = /0
THEN'BEGIN'XXX: = 0; GOTO'EXIT END';
MIN: = 0; MAX: = 11 + K2
THEN BEGIN XXX:= 0; GOTO EXTLEND;

MIN:= 0; MAX:= J1 + K3;

FOR'X:= J1 - K3, J2 - L3, L1 - K2 DO'

IF'ABS'X:)MIN THEN'MIN:= ABS'X;

FOR'X:= J2 + L3, L1 + K2 DO'MX; CH;

KKMAX:= MAX; XXX:= 0;

FOR'KK:= MIN STEP'1 UNTIL' KKMAX DO'BEGIN'

T:= (2 \times KK + 1) \times (1 - 4 \times EPAC'KK);
                                          \begin{array}{l} \text{T:} = (2 \times \text{KK} + 1) \times (1 - 4 \times \text{FRAC'KK}); \\ \text{I1:} = \text{J1:} 12: = \text{J2:} 13: = \text{J3:} \\ \text{M1:} = \text{L3:} M2: = \text{K3:} M3: = \text{KK:} \text{J6:} \text{T:} = \text{T} \times \text{XX:} \\ \text{I1:} = \text{L1:} 12: = \text{L2:} 13: = \text{L3:} \\ \text{M2:} = \text{L3:} M2: = \text{K3:} M3: = \text{KK:} \text{J6:} \text{T:} = \text{T} \times \text{XX:} \\ \text{I1:} = \text{L1:} 12: = \text{L2:} 13: = \text{L3:} \\ \text{L2:} = \text{L2:} 13: = \text{L3:} \\ \text{L3:} = \text{L3:} M3: = \text{L3:} \\ \text{L3:} = \text{L3:} M3: = \text{L3:} \\ \text{L3:} = \text{L3:} M3: = \text{L3:} \\ \text{L3:} = \text{L3:} \\ \text{L
                                             M1: = J2; M2: = KK; M3: = K2; J6; T: = T \times XX;
                                            I1: = K1; I2: = K2; I3: = K3;
                    M1: = KK; M2: = J1; M3: = L1; J6; T: = T \times XX; XXX: = XXX + T END'; GOTO'EXIT END';
 ERROR:
  XXX:=0:
  IF'KEY'O'100 THEN'BEGIN'
                        OUTPUT'(1);
                        TEXTR1' ('ERROR CAM: ');
                       IF'Q = O'20000000000 THEN'
TEXTR1'(3, 1, '3', P1, P2, P3);
IF'Q = O'56530000000 THEN'
                      IF Q = 0.3033000000 THEN
TEXTR1'(3, 1, 'CG', P1, P2, P3, P4, P5);
IF'Q = 0'20720000000 THEN'
TEXTR1'(3, 1, '3J', P1, P2, P3, P4, P5);
IF'Q = 0'257200000000 THEN'
TEXTR1' (3, 1, '6J', P1, P2, P3, P4, P5, P6);
IF'Q = 0'037200000000 THEN'
TEXTR1'(2, 1, '6J', P1, P2, P3, P4, P5, P6);
                       TEXTRI'(3, 1, '9J', P1, P2, P3, P4, P5, P6, P7, P8, P9);
OUTPUT'(1) END';
```

CONST: = 5/2;MIN: = 0; MAX: = J1 + J2 - J;FORX: = -J + J2 - M1; -J - J1; M2 DO'MN FORX: = J1 - M1; J2 + M2 DO'MX; CII;

```
EXIT: X := XXX END';
```

#### ЛИТЕРАТУРА

- Tables of the Clebsh-Gordan coefficients, Science Press, Peking, 1965. Визбарайте Я. И., Глембоцкий И. И., Каразия Р. И., Строцките Т. Д., Улдуките В. И. (под ред. А. П. Юциса), Таблицы 9*j*-коэффициентов 2. для целых значений параметров с одним параметром, равным единице, ВЦ АН СССР, М., 1968.
- АН СССР, М., 1966. 3. Ширикова Н. Ю., ОИЯИ, II-5735, Дубна, 1971. 4. Система автоматического программирования для ЭВМ «Минск-22», ВЦ ЭРСПО, Программы для ЭВМ «Минск-22», № 4, Таллин, 1969. 5. Юцис А. П., Бандзайтис А. А., Теория момента количества движения в квантовой механике, Вильнюс, 1965.

Институт кибернетики Академии наук Эстонской ССР Поступила в редакцию 26/IX 1973