

1967.

P5 - 3477

18. 3. 1967

И. Бланк

ВЫЧИСЛЕНИЕ КОЭФФИЦИЕНТОВ ПРЕОБРАЗОВАНИЯ МОШИНСКОГО

P5 - 3477

Í

И. Бланк

5344/, zg

## ВЫЧИСЛЕНИЕ КОЭФФИЦИЕНТОВ ПРЕОБРАЗОВАНИЯ МОШИНСКОГО

Объедяльный институт васрынах всследований Емелиютека

Многие расчеты по ядерной физике (оболоченая модель с остаточным взаимодействием, метод Хартри-Фока, применение матрицы реакции Бракнера в конечных ядрах) имеют одну общую часть: введение модели независимых частиц и последующее вычисление матричных элементов двухчастичного оператора, который с некоторой точностью описывает нуклон-нуклонное взаимодействие, в представлении одночастичных функций модели. Ввиду того, что оператор взаимодействия зависит только от относительных координат пары нуклонов, для вычисления матричного элемента удобно перейти в систему центра масс (ц.м.). Однако это приводит к упрощению только в том случае, когда оператор Гамильтона для пары частиц в данном внешнем поле допускает разделение переменных в системе ц.м. Как показал Талми, этому требованию удовлетворяет только потенциал гармонического осциллятора. Формулы, по которым связаны волновые функции гармонического осциллятора в лабораторной и ц.м. системах, были получены Мошинским 2. Чтобы избавиться от зависимости на проекциях, вводится представление, где моменты количества движения пары частиц связаны на общий момент  $\vec{\lambda} = \vec{l}_1 + \vec{l}_2$ . Итак, мы имеем в лаб. системе собственные векторы  $|n_1\ell_1, n_2\ell_2, \lambda\mu > ,$  а в ц.м. системе  $|n\ell, NL, \lambda\mu >$ (п п , п, N - радиальные квантовые числа соответственно первой и второй частиц, относительного движения и движения ц.м., 1, 1, 1, 1, L - квантовые числа моментов количества движения в том же порядке, µ - проекция полного момента количества движения λ ). Обе эти системы векторов являются собственными векторами оператора λ<sup>2</sup> и его проекции и, следовательно, существует унитарное преобразование, коэффициенты которого не зависят от  $\mu$  (ср.  $^{/3/}$ ). связывающее эти две системы:

$$|n_1\ell_1, n_2\ell_2, \lambda\mu\rangle = \sum_{\substack{n \in \mathbb{NL} \\ n \in \mathbb{NL}}} \langle n\ell, NL, \lambda | n_1\ell_1 n_2\ell_2 \lambda \rangle \times | n\ell, NL, \lambda\mu\rangle.$$
(1)

Ввиду того, что обе системы векторов являются тоже собственными векторами оператора полной энергии, в сумме (1) индексы ограничены требованием  $2n_1+l_1+2n_2+l_2 = 2n+l+2N+L$ . (В дальнейшем будем величину < 1 > в (1) называть просто М-скобкой).

В работе<sup>22</sup> дана общая формула для M -скобки для  $n_1 = n_2 = 0$  и получено рекуррентное соотношение, по которому можно получить M -скобки с  $n_1 + 1$ ,  $n_2 + 1$ , если известны все скобки с  $n_1$ ,  $n_2$ . На основе этих формул Броди и Мошински издали таблицы<sup>44</sup>, в которых приводятся все M -скобки, индексы которых удовлетворяют ограничениям  $2n_1 + l_1 \le 6$ ,  $2n_2 + l_2 \le 6$ . Там содержатся также формулы, которые указывают симметрию скобок относительно разных перестановок индексов и приводятся подробные формулы для вычисления матричных элементов нуклон-нуклонного взаимодействия (включая нецентральные члены) при помощи M -скобок.

Явные формулы для М-скобок были получены и другими авторами, например, Кауфманном и Ноаком<sup>/5/</sup>, которые рассмотрели М-скобки на основе теории групп; Баранже и Дэвис<sup>/6/</sup> для проверки расчетов по методу Хартри-Фока получили простые формулы для малых эначений *l*.

Для расчетов, которые проводились автором по вычислению матрицы реакции Бракнера в легких ядрах, оказалось, что применение таблиц<sup>/4/</sup> не совсем удобно по нескольким причинам.

1. М - скобки зависят от 9 параметров и, следовательно, искать их в таблицах довольно сложно.

2. При использовании ЭВМ М -скобки занимают много места в намяти машины и нужно пользоваться сложной программой искания.

3. Для многих расчетов требуются М-скобки с такими значениями параметров, которых в таблицах нет.

В связи с этим необходимо иметь программу, которая поэволяет вычислять довольно быстро все скобки без ограничения значений параметров. Такую программу удобно составить на основе формул, полученных Бринком<sup>77</sup>. Основной

4

ндеей является известный факт, что оператор Гамильтона Н гармонического осциллятора можно выразить в виде суммы трех операторов, каждый из которых имеет вид  $a_{i}^{+}a_{i}$  и, следовательно, его можно рассматривать как оператор числа частии (операторы  $a_{i}^{+}, a_{i}^{+}$  удовлетворяют перестановочным соотношениям для бозонов  $[a_{i}^{+}, a_{j}^{+}] = \delta_{ij}$ ).

Обозначая вектор основного состояния осциллятора как |0> ( вакуум), получаем следующие нормированные собственные векторы

$$|n_{i}, n_{j}, n_{k}\rangle = \frac{1}{\sqrt{n_{i}! n_{j}! n_{k}!}} (a_{i}^{+})^{n_{i}} (a_{j}^{+})^{n_{j}} (a_{k}^{+})^{n_{k}} |0\rangle.$$

Если выбрать операторы a (i = - 1, 0, 1) в виде

$$a_{1} = -\frac{1}{\sqrt{2}} (a_{x} - ia_{y}), a_{0} = a_{x}, a_{-1} = \frac{1}{\sqrt{2}} (a_{x} + ia_{y}),$$

гдө

то

$$\mathbf{a}_{\mathbf{x}}(\mathbf{a}_{\mathbf{x}},\mathbf{a}_{\mathbf{y}},\mathbf{a}_{\mathbf{z}}) = \frac{1}{\sqrt{2}} \left( \sqrt{\frac{m\omega}{\hbar}} \, \vec{\mathbf{r}} + \mathbf{i} \sqrt{\frac{1}{m\omega} \frac{1}{\hbar}} \, \vec{\mathbf{p}} \right) \, \mathbf{a}_{\mathbf{x}}$$

 $H = \frac{4}{1} \omega \left( a_{1}^{+} a_{1}^{+} + a_{0}^{+} a_{0}^{+} + a_{-1}^{+} + \frac{3}{2} \right)$ 

и z - компонента оператора момента количества движения

$$l_{z} = f_{1} \left( a_{1}^{+} a_{1}^{-} - a_{1}^{+} a_{1}^{-} \right)$$

**н**, следовательно, векторы  $[n_1, n_0, n_1] >$  являются одновременно собственными векторами оператора Н и оператора  $\ell_{\pm}$  (собственное значение  $f(n_1 - n_1)$ , т.е.  $m = n_1 - n_{-1}$ ) и их можно поэтому характеризовать квантовыми числами  $\nu$  (энергия), m и некоторым третьим квантовым числом p (например,  $p = n_{-1}$ ), т.е.

$$|n_1, n_0, n_{-1} > = |\nu - m - 2p, m + p, p > .$$

В силу вышесказанного, между собственными векторами Н, соответствуюшими сферическим координатам, и векторами |  $\nu - m - 2p$ , m + p, p > существует соотношение

$$|nlm \rangle = \sum_{p} A_{lp}^{nm} |2n + l - m - 2p, m + p, p \rangle (-1)^{n}$$

Для коэффициентов 
$$A_{\ell_p}^{nm}$$
 Бринк получил  
 $A_{\ell_p}^{nm} = \sqrt{\frac{(2\ell+1)2^{2p-m-\ell}(n+\ell)!(\ell-m)!(\ell+m)!(2n+\ell-m-2p)!p!n!}{(2n+2\ell+1)!}}$ (2)

$$\times \sqrt{(m+p)!} \sum_{r=\max\{0,-m,p-n\}}^{\min\{p, \lfloor \frac{l-m}{2} \rfloor} \frac{(-1)^{r+p}}{2^{2r}(n+r-p)!(p-r)!(l-m-2r)!(m+r)!r!}$$

Для вычисления M -скобок переходим опять к разделенному представлению  $[n_1 l_1 m_1, n_2 l_2 m_2 > u$ , используя свойства коэффициентов Клебша, получаем

$$\langle n\ell, NL, \lambda | n_{11}^{\ell}, n_{22}^{\ell}, \lambda \rangle \langle \ell_{11}^{m}, \ell_{22}^{m}, \lambda m_{1}^{\ell} + m_{2}^{m} \rangle =$$

Осталось найти формулу для  $\{ \}$  скобки. Заметим, что при переходе от лабораторной системы  $(\vec{r}_1, \vec{r}_2)$  в систему ц.м.  $(\vec{r}, R)$  импульсы преобразуются тем же образом, что и координаты и, следовательно, то же относится к выражению операторов  $a_1^{(r \circ l)}$ ,  $a_1^{(c M)}$  при помощи  $a_1^{(1)}$ ,  $a_1^{(2)}$ . Из перестановочных соотношений для  $\vec{a}^{(1)}$ ,  $\vec{a}^{(2)}$  вытекает, что компоненты всех операторов  $a_1^{(r \circ l)}$ ,  $\vec{a}^{(c M)}$  коммутируют, если  $i \neq j$  и поэтому  $\{ \}$ скобка распадается на произведение трех сомножителей, которые зависят от индексов одинаковым образом

$$\begin{bmatrix} \nu_{1} - m_{1} - 2p_{1}, m_{1} + p_{1}, p_{1}, \nu_{2} - m_{2} - 2p_{2}, m_{3} + p_{2}, p_{2} | \nu - m - 2p, m + p, p, \\ \hline \nu - M - 2P, M + P, P \end{bmatrix} = B_{\nu_{1} - m_{1} - 2p_{1}, \nu_{2} - m_{2} - 2p_{2}, \nu - m - 2p, \overline{\nu} - M - 2P}$$

$$(3)$$

$$B_{m_{1}^{+p_{1},m_{2}^{+p_{2},m+p},M+p} \times B_{p_{1}^{'},p_{2}^{'},p,p}}$$

$$F_{de}$$

$$B_{p_{1}^{p_{2},p,p}} = \sqrt{\frac{p_{4}^{!}p_{2}^{!}p!p!}{2^{p+p}}} \sum_{r=max\{0,p-p_{1}^{'}\}} \frac{(-1)^{r}}{(p_{4}^{-p_{1}+r})!(p_{2}^{-r})!(p-r)!r!}}.$$

Итак, окончательно, формула для М -скобок имеет вид

В приложении приводится алгоритм для вычисления М -скобок методом Бринка (формула 4)). Он отличается от алгоритма в <sup>/7/</sup> в основном в двух пунктах:

1) ввиду того, что М-скобка не зависит от  $m_1, m_2$ , можно выбрать любые значения этих параметров с условием, что соответствующий коэффициент Клебша будет ненулевым. Удобным оказывается набор  $m_1 = \ell_1$ ,  $m_2 = \lambda - \ell_1$ . В таком случае можно применить специальную формулу, которая намного проше, чем общая формула для коэффициентов Клебша (ср.  $^{/3/}$  - (3.6.6)):

$$(\ell_{1}\ell_{2}\lambda - \ell_{1}|\lambda\lambda) = \sqrt{\frac{(2\ell_{1})!(2\lambda+1)!}{(\ell_{1}+\ell_{2}+\lambda+1)!(\ell_{1}-\ell_{2}+\lambda)!}}$$
(5)

В формуле (4) кроме того встречаются коэффициенты Клебша в сумме по m и они для сделанного выбора параметров  $m_1 + m_2 = \lambda$  имеют вид ( $\ell m L \lambda - m | \lambda \lambda$ ). Их тоже можно вычислить, не используя общую формулу (срв. <sup>/3/</sup>-(3.6.13))

7

## Приложение

Алгоритм для счета M -скобки  $\langle n\ell, NL, \lambda | n_1 \ell_1, n_2 \ell_2, \lambda \rangle$  оформлен в виде процедуры - функции с ll параметрами. Первые 9 из них - это целочисленные параметры скобки в порядке n,  $\ell$ , N, L,  $\lambda$ ,  $n_1, \ell_1, n_2, \ell_2$ . Следующий параметр (целочисленный) - это величина d (ср. (7)). Эти 10 параметров входят в список значений. ll параметр - идентификатор массива. Фактический параметр, который ему соответствует при любом вызове процедуры, должен быть идентификатором массива с нижней границей 0 и верхней границей, которая не меньше числа max (2n+2l+1,2N+2L+1,2n\_1+2l\_1+1,2n\_2+2l\_2+1). (Оценку этой границы нужно провести заранее согласно максимальным значениям параметров, с которыми хотим вызывать процедуру). Элементам массива должны быть присвоены значения  $\frac{n!}{d^n}$  (n=0,1,2,..)и это присвоение должно быть сделано до первого вызова процедуры, причем при всех последующих вызовах десятый параметр процедуры должен равняться тому значению d , с которым считались элементы массива.

Процедура проверяет выполнение следующих условий:

1) Первые 9 параметров неотрицательные числа (но не проверяется целочисленность).

2)  $|\ell - L| \le \lambda \le \ell + L$ ,  $|\ell_1 - \ell_2| \le \lambda \le \ell_1 + \ell_2$ 3)  $2n + \ell + 2N + L = 2n_1 + \ell_1 + 2n_2 + \ell_2$ .

Если хотя бы одно из этих условий не выполняется, то значение процедуры =0.

При использовании трансляторов ТА-1 или ТА-1М рекомендуется работать с включенным 43-разрядом ДЗУ- IV, чтобы процедуры фиксировались на РП, иначе время счета удлиняется. Общая длина процедуры и в ней содержащихся процедур A, B равна (1662) = 747 + 412 + 241 на ТА-1 или (1244) = = 605 + 156 + 161 на ТА-1М.

$$(\ell m L \lambda - m | \lambda \lambda) = (-1)^{\ell + m} (\lambda \lambda L m - \lambda | \ell m) \sqrt{\frac{2\lambda + 1}{2\ell + 1}} =$$

$$= (-1)^{l+m} \sqrt{\frac{(2\lambda+1)!(l+L-\lambda)!(\lambda+L-m)!(l+m)!}{(\lambda+L-l)!(\lambda-L+l)!(\lambda+L+l+1)!(L-\lambda+m)!(l-m)!}}$$

Применение этого способа вычисления встречающихся в (4) коэффициентов Клебша экономит память и сокращает время счета.

(6)

2) Заменяя все факториалы, встречающиеся в М-скобке, выражениями  $f_n = \frac{n!}{d^n}$ , где d – целое число  $\geq 1$ , мы получаем, подставляя в (4) выражения (5). (6):

$$\langle n \ell, NL, \lambda | n_1 \ell_1, n_2 \ell_2, \lambda \rangle = \frac{1}{d^2} \langle n \ell, NL, \lambda | n_1 \ell_1, n_2 \ell_2, \lambda \rangle_{(d)},$$
 (7)

где < nf, NL,  $\lambda \mid n_1 \ell_1, n_2 \ell_2, \lambda >$  обозначает М -скобку, в которой все факториалы замещены выражением  $\frac{1}{n!}$ .

Использование свойства (7) имеет большое практическое значение, так как на машинах типа М-20 вычисление (20)! уже вызывает переполнение и, таким образом, без применения (7) значения параметров ограничены требованием, чтобы самый большой факториал, встречающийся в М -скобке, был меньше (20)!. Кроме того, даже при соблюдении этого условия числа порядка (17)! (18)! и т.д. очень велики и при численном счете может сильно понижаться точность. Эти все трудности можно устранить подходящим выбором значения d .

Программа, которая приводится в приложении, проверялась вычислением примерно 50 М -скобок с такими параметрами, чтобы можно было сравнивать их с таблицами <sup>/4/</sup>, для значений d = 4 и d =6. В обоих случаях получилось совпадение с табличными значениями у всех вычисленных скобках на 7 цифр после запятой. Для вычисления одной скобки понадобилась примерно 1 секунда машинного времени. Однако время счета очень сильно зависит от значений параметров. Например, вычислялись все скобки с  $2n_1 + l_1 + 2n_2 + l_2 = 12$  и при этом затраты времени на одну скобку в среднем составляют 5-10 сек.

Автор благодарен Я. Визнеру за помощь при составлении начального варианта программы.

real procedure BM (p, l, P, L, la, p1, l1, p2, l2, d, f): value p, l, P, L, la, p1, l1, p2, l2, d: integer p, l, P, L, la, p1, l1, p2, l2, d; array f; begin real term, sum, s, sum 1, sum 2, a 1, a 2, t; integer m, mmin, q1, q2, q, Q, n1, n2, n, N, m1, m2, M, max2, max; real procedure A(p, m, l, n); value p, m, l, n; integer p, m, l, n; begin real term, sum; integer r, rmin, rmax; rmin; = if m < 0 then -m else 0; if rmin < n-p then rmin: = n-p;  $rmax := if n < (l - m) \div 2$  then n else  $(l - m) \div 2$ :  $r := r \min;$  term : = sum : = (if  $r + n = 2 \times ((r + n) \div 2)$  then  $\frac{1}{2}$  else  $-\frac{1}{2}$ )/  $(2t(2 \times r) \times f[p+r-n] \times f[n-r] \times f[\ell-m-2 \times r] \times f[m+r] \times f[r])_{t}$ for r: = rmin + 1 step 1 until rmax do begin term:  $\mathbf{n}$  - term  $\times (\mathbf{n} - \mathbf{r} + 1) \times (\ell - \mathbf{m} - 2 \times \mathbf{r} + 2) \times (\ell - \mathbf{m} - 2 \times \mathbf{r} + 1) / (4 \times (\mathbf{p} + \mathbf{r} - \mathbf{n}))$  $\times$  (m+r)  $\times$  r); sum: = term + sum end r; A:= satt(2+(2 × n + l - m) × (2 × l + 1) × f[p+l] × f[l - m] × f[l + m] ×  $f[2 \times p + \ell - m - 2 \times n] \times f[m + n] \times f[n] \times f[p] / (f[2 \times p + 2 \times \ell + 1] \times d)) \times sum$ end A: real procedure B (n1, n2, n, N); value n1, n2, n, N; integer n1, n2, n, N; begin real term, sum; integer r, rmin, rmax; rmin: = if n-nl > 0 then n-nl else 0; rmax: = if n < n2 then n else n2;  $r := r \min : term := sum := (if r = 2 \times (r + 2) then 1 else - 1)/(i[n1 - n + r] \times 1)$  $f[n2-r] \times f[n-r] \times f[r]$ ; for r:= rmin +1 step 1 until rmax do begin term:  $= -\text{term}/(nl-n+r) \times (n2-r+1) \times (n-r+1)/r$ ; sum : = term + sum end r :  $B: = sqrt(f[n1] \times f[n2] \times f[n] \times f[N] / 2 \uparrow (n+N)) \times sum end B;$ if  $p \ge 0$  and  $\ell \ge 0$  and  $P \ge 0$  and  $L \ge 0$  and  $\ell a \ge 0$  and  $p1 \ge 0$  and  $\ell 1 \ge 0$ and  $p^2 > 0$  and  $l^2 > 0$  and abs(l - L) < la and la < l + L and  $abs(l^1 - l^2) < la$ and la < l1 + l2 and  $2 \times p + l + 2 \times P + L = 2 \times p1 + l1 + 2 \times p2 + l2$  then <u>begin mmin</u>: = if la - L > -l then la - L else -l; m : = mmin;term : = (if m= 2 × (m  $\div$  2) then 1 else -1)× sqrt (f[la + L - m] × f[l + m]/  $(f[L - la + m] \times f[l - m]); q1: = 2 \times p1 + l1; q2: = 2 \times p2 + l2; Q: = 2 \times P + L;$  $q := 2 \times p + l; m1 := l1; m2 := la - l1; max2 := (q2 - m2) + 2; sum1 := 0;$ for n1:=0 step 1 until p1 do begin sum 2:=0; a1:=A(p1, m1, l1, n1); for n2: = if m2 < 0 then -m2 else 0 step 1 until max 2 do begin s: =0; a2: = A(p2, m2, l2, m2); t: = term; <u>for</u>  $m := m \min \text{ step } 1 \min \ell do$ begin max:= $(q-m) \neq 2$ ; M:=la-m; if m > mmin then t:= $-t \times sart((l+m) \times (l-m+1)/$  $((L - l_a + m) \times (l_a + L - m + 1));$  sum : = 0 :

for n: = if m<0 then -m else 0 step 1 until max do begin N: = n1 + n2 - n; if N  $\ge$  0 and M + N > 0 and Q - M - 2 x N  $\ge$  0 then sum: = sum + a1 x a2 x A (p,m, l, n) x A (P,M,L,N) x B (n1, n2, n, N) x B (q1 - m1 - 2 x n1, q2 - m2 - 2 x n2, q - m - 2 x n, Q - M - 2 xN) x B (m1 + n1, m2 + n2, m + n, M + N) end n; s: = s + t x sum end m; sum2 := sum2 + s end; sum 1 := sum 1 + sum 2 end n1; BM := (if p1 + p2 + p + P + l = 2x ((p1 + p2 + p + P + l)  $\div$  2) then 1 else -1) x sqrt (f[l + L - la] x f[l1 + l2 + la + 1] x f[l1 - l2 + la]/ (f[la + L - l] x f[la - L + l] x f[la + L + l + 1] x f[2 x l1])) x sum 1 end else BM := 0 end BM :

## Литература

1. I.Talmi, Helv. Acta Phys., XXV, 185 (1952).

2. Moshinsky M., Nucl. Phys., 13, 104 (1959).

- 3. Edmonds S., Angular Momentum in Quantum Mechanics, Princeton 1957.
- 4. Brody T., Moshinsky M., Tables of Transformation Brackets, Mexico, 1960.
- 5. Kaufmann B., Noack B., Journ. Math. Phys., 6, 142 (1965).
- 6. Baranger M., Davies K., Nucl. Phys., 79, 403 (1966).
- 7. Brink D., Gunn J., Nordita ALGOL Prócedure Library-Moshinsky Transformation Brackets A.P.L.9, 1965.

Рукопись поступила в издательский отдел 11 августа 1967 г.