

Факултет техничких наука Универзитет у Новом Саду

Рачунарски системи високих перформанси

Паралелизација Runge-Kutta метода 3. и 4. реда у архитектурама дистрибуиране меморије уз програмски језик Python

Аутор: Милена Вујичић

Индекс: E2 67/2020

Сажетак

Runge-Kutta методе су често коришћен скуп метода за решавање обичних диференцијалних једначина. Имплементација алгоритма за решавање диференцијалних једначина методама Runge-Kutta, у зависности од жељене прецизности може заузети велику количину компјутерских ресурса. Паралелизацијом метода и њиховим извршавањем на већем броју језгара постиже се боља ефикасност у брзини извршавања алгоритма. Решење овог проблема имплементирано је уз помоћ трі4ру библиотеке за руthоп програмски језик. Паралелизација је примењена на Runge-Kutta методама 3. и 4. реда и у оба случаја је постигнута знатно већа брзина извршавања алгоритма.

Садржај

1	Увод	1
2	Метода Runge-Kutta	2
	2.1 Ојлеров поступак	2
	2.2 Runge-Kutta 3. и 4. реда	2
	2.2.1 Метода Runge-Kutta 3. реда	3
	Метода Runge-Kutta 2.1 Ојлеров поступак 2.2 Runge-Kutta 3. и 4. реда 2.2.1 Метода Runge-Kutta 3. реда 2.2.2 Метода Runge-Kutta 4. реда	3
3		
	MPI 3.1 Библиотека mpi4py	5
4	Имплементација решења	7
	4.1 Пример извршавања кода	8
5	Закључак	11

Списак изворних кодова

1	Рачунање следећег члана Runge-Kutta методом 3. реда	7
2	Рачунање следећег члана Runge-Kutta методом 4. реда	7
3	Рачунање вредности променљиве y за Runge-Kutta методу 4. реда	9
4	Сакупљање израчунатих података и њихово графичко представљање	
	за Runge-Kutta методу 4. реда	10
5	Пример функције над којом је извршен код	10

Паралелизација Runge-Kutta метода 3. и 4.	реда у архитектурама дистрибуиране
меморије уз програмски језик Python	Милена Вујичић

Chincan raccin	Списак табела	а
----------------	---------------	---

1 Увод

Предмет овог рада је паралелизација метода Runge-Kutta 3. и 4. реда у руthon програмском језику уз коришћење mpi4py библиотеке која имплементира MPI стандард за размену порука у паралелним рачунарским архитектурама.

2 Метода Runge-Kutta

Обичне диференцијалне једначине су диференцијалне једначине (ОДЈ) облика:

$$a_0(x)y + a_1(x)y' + a_2y'' + \dots + a_n(x)y^{(n)} + b(x) = 0$$
(1)

где су $a_0(x)...a_n(x)$ и b(x) произвољне диференцијабилне функције, а $y'...y^{(n)}$ узастопни изводи непознате функције y по променљивој x.

Највећи број ОДЈ се не може решити интеграљењем, па је потребно применити нумеричке методе. Нумеричке методе за решавање ОДЈ базирају се на развијању једначина у Тејлоров ред. Ове методе дају апроксимацију решења ОДЈ. Постоји велики број метода који се користе за апроксимацију решења ОДЈ. Најједноставнији нумерички метод за решавање ОДЈ је Ојлеров поступак.

2.1 Ојлеров поступак

Ојлеров постпуак се бави решавањем проблема облика:

$$\frac{dy}{dt} = f(t, y), \ y(t_0) = y_0 \tag{2}$$

Почетно решење y_0 је познато. Ојлеров поступак полази од функције y(x+h) развијене у Тејлоров ред

$$y(x+h) \approx y(x) + hy'(x) + \frac{h^2y''(x)}{2!} + \frac{h^3y'''(x)}{3!} + \dots$$
 (3)

Ова функција се даље апроксимира са:

$$y(x+h) \approx y(x) + h f(x, y) \tag{4}$$

Апроксимацијом се постиже лакше рачунање, али се смањује прецизност добијеног резултата. Ојлеров поступак је итеративан, што значи да апроксимација за свако израчунато y зависи од његове вредности добијене у претходном кораку:

$$y_{i+1} \approx y_i + hf(x_i, \ y_i) \tag{5}$$

Решење је прецизније што је h мање.

2.2 Runge-Kutta 3. и 4. реда

Методе Runge-Kutta представљају скуп алгоритама за нумеричко решавање обичних диференцијалних једначина. Ове методе су изведене уопштавањем Ојелровог поступка и увођењем више чланова који боље апроксимирају вредност y. У наставку ће бити приказане методе Runge-Kutta 3. и 4. реда, без извођења.

2.2.1 Метода Runge-Kutta 3. реда

Полазимо од једначина:

$$y_{i+1} = y_i + c_1 k_1 + c_2 k_2 + c_3 k_3$$

$$k_1 = f(y_i, t_i) h$$

$$k_2 = f(y_i + a_2 k_1, t_i + a_2 h) h$$

$$k_3 = f(y_i + b_3 k_1 + (a_3 - b_3) k_2, t_i + a_3 h) h$$
(6)

из којих следи:

$$c_1 + c_2 + c_3 = 1$$

$$c_2 a_2 + c_3 a_2 = \frac{1}{2}$$

$$c_2 a_2^2 + c_3 a_3^2 = \frac{1}{3}$$

$$c_3 (a_3 - b_3) a_2 = \frac{1}{6}$$
(7)

Решавањем система (7) добијају се коефицијенти c_1, c_2, c_3 , као и, a_2, a_3, b_3 при чему не постоји једнозначно решење.

2.2.2 Метода Runge-Kutta 4. реда

Runge-Kutta 4. реда израчунава y_{i+1} коришћењем коефицијената добијених из следећег система:

$$y_{i+1} = y_i + c_1 k_1 + c_2 k_2 + c_3 k_3 + c_4 k_4$$

$$k_1 = f(y_i, t_i) h$$

$$k_2 = f(y_i + b_{2,1} k_1, t_i + a_2 h) h$$

$$k_3 = f(y_i + b_{3,1} k_1 + b_{3,2} k_2, t_i + a_3 h) h$$

$$k_4 = f(y_i + b_{4,1} k_1 + b_{4,2} k_2 + b_{4,3} k_3, t_i + a_4 h) h$$
(8)

3

Изједначавањем система (8) са одговарајућим члановима Тејлоровог реда добија се нови систем:

$$c_{1} + c_{2} + c_{3} + c_{4} = 1$$

$$c_{1}a_{2} + c_{2}a_{3} + c_{3}a_{4} = \frac{1}{2}$$

$$c_{1}a_{2}^{2} + c_{2}a_{3}^{2} + c_{3}a_{4}^{2} = \frac{1}{3}$$

$$c_{1}a_{2}^{3} + c_{2}a_{3}^{3} + c_{3}a_{4}^{3} = \frac{1}{4}$$

$$c_{3}a_{2}b_{3,2} + c_{4}(a_{2}b_{4,2} + a_{3}b_{4,3}) = \frac{1}{6}$$

$$c_{3}a_{3}a_{2}b_{3,2} + c_{4}a_{4}(a_{2}b_{4,2} + aa_{3}b_{4,3}) = \frac{1}{8}$$

$$c_{3}a_{2}^{2}b_{3,2} + c_{4}(a_{2}^{2}b_{4,2} + a_{3}^{2}b_{4,3}) = \frac{1}{12}$$

$$c_{4}a_{2}b_{3,2}b_{4,3} = \frac{1}{24}$$

$$b_{2,1} = a_{2}$$

$$b_{3,1} + b_{3,2} = a_{3}$$

$$b_{4,1} + b_{4,2} + b_{4,3} = a_{4}$$

$$(9)$$

Овај систем има 11 једначина и 13 непознатих па због тога не постоји једнозначно решење. Да би се систем решио, потребно је произвољно изабрати две непознате.

3 MPI

Message Passing Interface (MPI) је спецификација стандарда за размену порука намењена употреби у паралелном рачунарству. MPI није библиотека, већ опис шта библиотека која имплементира овај стандард треба да садржи. Постоје многе имплементације MPI стандарда за различите програмске језике.

MPI описује начин прослеђивања порука између адресних простора различитих процеса. *MPI* се може користити и у дистрибуираним архитектурама, архитектурама са дељеном меморијом као и хибридним архитектурама.

Неке од важнијих имплементација МРІ стандарда су: *OpenMPI*, *MVAPICH*, *Intel MPI*. У даљем тексту овог поглавља детаљније ће бити описана *mpi4py* имплементација *MPI* стандарда јер је она коришћена за израду програма.

3.1 Библиотека трі4ру

Библиотека mpi4py је имплементација MPI-2 стандарда за python програмски језик. Ова библиотека преводи синтаксу већ постојаће MPI имплементације за C/C++ у python код.

Метод серијализације и десеријализације података на ком се базира рад библиотеке је *pickling*. *Pickling* процес претвара *python* објекте у бајт ток података, док *unpickling* враћа објекте из бајт тока података *python* објекат. Још један назив за *pickling* је и серијализација. *mpi4py* библиотека користи *pickling* за бинарну репрезентацију података током размене порука.

Основна класа за комуникацију је MPI.Comm. Све друге класе за комуникацију наслеђују ову класу. MPI.Comm садржи информацију о рангу процеса, као и о броју процеса који су покренути.

Point to Point комуникација омогућава да један процес шаље поруку другом процесу који је чита. Функција за слање порука је MPI.Comm.send() и она као параметре узима податак који се шаље (који може бити било који python објекат), ранг процеса којем се шаље порука и tag којим је порука означена. Примање и читање поруке врши функција MPI.Comm.recv(). Параметри ове функције су ранг процеса од ког се добија порука као и tag којим је порука означена. Повратна вредност ове функције је python објекат који је послат. [1]

Библиотека такође омогућава и групну комуникацију. Оваква комуникација је омогућена функцијама MPI.Comm.bcast(), MPI.Comm.scatter() и MPI.Comm.gather().

MPI.Comm.bcast() функција шаље поруку из једног коренског процеса свим другим процесима. MPI.Comm.scatter() ради на сличном принципу као и функција MPI.Comm.bcast(), али MPI.Comm.scatter() може да пошаље више различитих делова информације из коренског процеса. MPI.Comm.gather() прикупља поруке послате од стране различитих процеса. [1]

```
def calculate_new_y(f, x, h, y):

k1 = f(x, y)
k2 = f(x+h/2, y+h*k1/2)
k3 = f(x+h, y-h*k1+2*k2*h)
y = y + h*(k1+4*k2+k3)/6
return y
```

Изворни код 1: Рачунање следећег члана Runge-Kutta методом 3. реда

```
def calculate_new_y(f, x, h, y):

k1 = f(x, y)
k2 = f(x+h/2, y+k1*h/2)
k3 = f(x+h/2, y+k2*h/2)
k4 = f(x+h, y+h*k3)
y = y + h*(k1+2*k2+2*k3+k4)/6

return y
```

Изворни код 2: Рачунање следећег члана Runge-Kutta методом 4. реда

4 Имплементација решења

Решење је имплементирано у *python* програмском језику коришћењем *mpi4py* би-блиотеке.

Обе методе паралелизоване су на исти начин. Једина разлика је начин на који се рачуна следећи члан.

Код Runge-Kutta методе 3. реда, наредна вредност порменљиве y рачуна се на начин приказан у изворном коду 1 .

Код Runge-Kutta методе 4. реда, наредна вредност порменљиве y рачуна се на начин приказан у изворном коду 2

У даљем тексту биће дат пример паралелизације Runge-Kutta методе 4. реда. Runge-Kutta методе 3. реда паралелизована је на исти начин осим што се код ње

позива метод из изворног кода 1 уместо метода из изворног кода 2

Процес ранга 0 је коренски процес који координира рад осталих процеса. Коренски процес дели низ вредности променљиве x на приближно једнаке делове и шаље их осталим процесима на обраду уз помоћ функције MPI.Comm.bcast(). Процеси вишег ранга апроксимирају вредности функције позивом методе из изворног кода 2. Сваки процес врши апроксимацију за вредности променљиве x коју је добио од коренског процеса. Сваки процес као повратну вредност враћа свој део низа вредности променљиве x, као и низ израчунатих вредности за y. Поступак је приказан изворним кодом 3.

Након што процеси врате израчунате повратне вредности, потребно је преузети их одговарајућим редоследом. Сваки процес шаље своју повратну вредност процесу ранга већег за 1. Последњи процес прима све податке и исцртава график на основу добијених података. Такође, он исписује време потребно да се обаве прорачуни пре обједињења података. Поступак је приказан изворним кодом 4.

4.1 Пример извршавања кода

Код је извршен на функцији датој у изворном коду 5.

Табелом 1 илустрована је зависност времена потребног за извршење прорачуна од броја коришћених језгара. Програм је извршаван за вредност променљиве x у интервалу од 0 до 10000 са кораком 0.001.

број језгара	време за rk3 (s)	време за rk4 (s)
2	26.70	33.24
4	9.86	11.51
8	5.22	5.15

Табела 1: Табела са временима ивршавања

```
def rk4 parallelized(f, xb, yb, h, xe, comm):
       rank = comm.Get rank()
       size = comm.Get size()
       x vals = []
       if rank == 0:
           x=xb
           while x < xe:
                x vals.append(x)
                x +=h
10
           comm.bcast(x vals, root=0)
11
12
           return [],[]
13
       else:
           x recv = []
15
           x recv = comm.bcast(x vals, root=0)
16
           step = int(len(x recv) / (size-1))
17
           y \text{ temp} = []
18
           if rank != (size-1):
19
                b idx = (rank-1)*step
20
                e idx = rank*step
21
                for x in x recv[b idx:e idx]:
                    y = calculate new y(f, x, yb, h)
23
                    y temp.append(y)
24
                return x_recv[b_idx: e_idx], y_temp
25
26
           else:
27
                b idx = (rank-1)*step
28
                e idx = len(x recv)
                for x in x recv[b idx:e idx]:
30
                    y = calculate new y(f, x, yb, h)
31
                    y temp.append(y)
32
33
                return x recv[b idx: e idx], y temp
34
```

Изворни код 3: Рачунање вредности променљиве у за Runge-Kutta методу 4. реда

```
for i in range(size):
           if rank == i:
               start4 = time.time()
               x rest, y rest = rk4.rk4 parallelized(f.func, x4, y4, h4, x
               end4 = time.time()
               if rank == 0:
                    pack = []
                    pack.append((rank, x rest, y rest))
10
11
                    comm.send(pack, dest=rank+1, tag=0)
12
                    print(Rank, rank, sending)
13
               elif rank != size - 1:
14
                    pack = comm.recv(source=rank-1, tag=0)
                    pack.append((rank, x rest, y rest))
16
                    comm.send(pack, dest=rank+1, tag=0)
17
                    print(Rank, rank, sending)
18
19
               else:
20
                    pack = comm.recv(source=rank-1, tag=0)
21
                    pack.append((rank, x rest, y rest))
22
                    print(pack[1][0])
23
                    for i in range(1, size):
24
                        plt.title(RK4)
25
                        plt.plot(np.array(pack[i][1]), np.array(pack[i][2])
26
                    print(nTotal time is: , end4-start4)
27
28
       plt.show()
```

Изворни код 4: Сакупљање израчунатих података и њихово графичко представљање за Runge-Kutta методу 4. реда

```
import numpy as np
def func(x, y):
return np.sin(x)-y
```

Изворни код 5: Пример функције над којом је извршен код

5 Закључак

Паралелизацијом Runge-Kutta метода постиже се много већа брзина извршавања прорачуна. С обзиром да методе Runge-Kutta заузимају велику количину ресурса приликом прорачуна, повећање брзине извршавања је од велике важности у системима који баратају великом количином података. Методом Runge-Kutta 4. реда постиже се већа тачност апроксимације, а паралелизацијом и време прорачуна овом методом се значајно смањује и чини њену примену веома ефикасном.

Библиографија

[1] mpi4py documentation. https://mpi4py.readthedocs.io/en/stable/. Accessed: 2021-02-19.