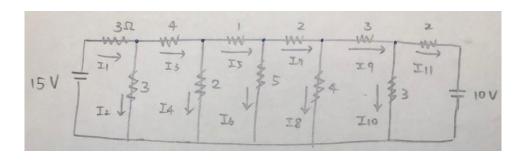
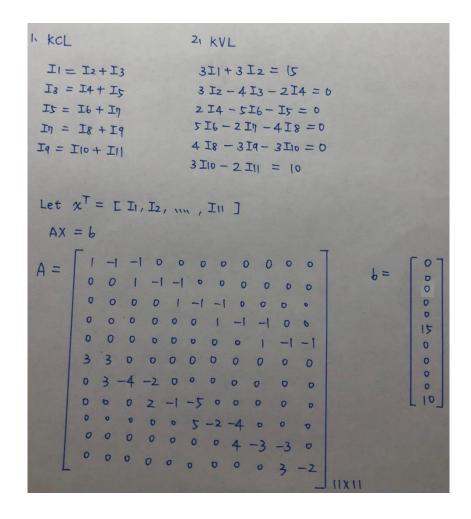
104070038 陳羿先

My circuit:



My matrix A, b for Ax = b:



Discussion:

隨著 n*n 的矩陣變大,

1. 比較 np. linalg. det、 mydet 的時間

首先,我利用實際執行 3*3、5*5、11*11(題目所要求的 circuit)矩陣,來討論 隨著 n*n 矩陣變大,兩種計算 determinent 所需的時間差異。

- (1). n = 3
- a. np. linalg. det

determinant using numpy:

-11.00000000000000002

Time to solve determinent using np.linalg.det is 0:00:00.025020 <u>seconds.</u>

b. mydet

<u>determ</u>inant using mydet:

-11

Time to solve determinent using mydet is 0:00:00.002001 seconds.

- (2). n = 5
- a. np. linalg. det

determinant using numpy:

-229.9999999999983

Time to solve determinent using np.linalg.det is 0:00:00.018013 seconds.

b. mydet

determinant using mydet:

-230

Time to solve determinent using mydet is 0:00:00.001000 seconds.

- (3). 如題目要求在 n = 11 時,
- a. np. linalg. det

determinant using numpy:

-78531.00000000004

Time to solve determinent using np.linalg.det is 0:00:00.018014 seconds.

b. mydet

determinant using mydet:

-78531

Time to solve determinent using mydet is <u>0:04:06.021025 seconds.</u>

我們可以發現,當n值較小時,利用 numpy 內建的 np. linalg. det、與使用我們自己所寫的 mydet 來計算 determinent 所需時間相差不多,但隨著n值變大, mydet 所需的時間會急速上升,無法像 np. linalg. det 一樣仍保持極快的運算速度。

以我所寫的 mydet(A)來說,因為會跑一個從 i=0 到 range(n)的 for 迴圈,而迴圈又會 recursively 的呼叫 $mydet(M_{ij})$ O(n) 次($Minor\ matrix$ 從(n-1)*(n-1)到 1*1),因此這個 function 可以寫成:

$$T(n) = n \times T(n-1) + (2n-1)$$

透過演算法的運算,我們最終可得到這樣的推導:

```
\begin{split} T(n) &= n \cdot T(n-1) + 2n-1 \\ &= n \cdot (n-1) \cdot T(n-2) + n \cdot (n-1) \\ &= n \cdot (\ (n-1) \cdot (\ (n-2) \cdot (\ldots) + n-3 \ ) + n-2 \ ) + n-1 \\ &= 2n-1 + n \cdot (2(n-1)-1) + n \cdot (n-1) \cdot (2(n-2)-1) + \ldots + n! \\ &< 2 \cdot n + 2 \cdot n \cdot (n-1) + 2 \cdot n \cdot (n-1) \cdot (n-2) + \ldots + 2 \cdot n! + n! \\ &= 2 \cdot (n + n \cdot (n-1) + \ldots + n!/2) + 3 \cdot n! \\ &< 2 \cdot (n!/(n-1)! + n!/(n-2)! + \ldots + n!/2!) + 3 \cdot n! \end{split}
```

又因為:

$$\frac{2 \times n!}{k!} \le \frac{n!}{(k-1)!} \text{ for all } k \ge 2$$

```
\begin{array}{l} n!/(n-1)! \, + \, n!/(n-2)! \, + \, n!/(n-3)! \, + \, \ldots \, + \, n!/2! \\ \leq \, n!/(n-2)! \, + \, n!/(n-2)! \, + \, n!/(n-3)! \, + \, \ldots \, + \, n!/2! \\ \leq \, n!/(n-3)! \, + \, n!/(n-3)! \, + \, \ldots \, + \, n!/2! \\ \leq \, n!/(n-4)! \, + \, \ldots \, + \, n!/2! \\ \leq \, \ldots \\ \leq \, n!/2! \, + \, n!/2! \\ \leq \, n! \end{array}
```

因此,
$$T(n) = n \times T(n-1) + (2n-1) = O(n!)$$

Complexity of mydet 可以用 O(n!) 來表示,因此當 n 值增大時,計算所需時間上升非常快,無法像 np. linalg. det 計算來的迅速。

```
det = 0
for i in range(n):
    \# compute minor M(0,i)
    ### you can use np.concatenate((A,B), axis=1) to merge two matrices
    if i==0:
       M = A[1:n,1:n]
    else:
       X = A[1:n,0:i]
        Y = A[1:n,i+1:n]
       M = np.concatenate((X,Y), axis=1)
    # compute cofactor A(0,i) = (-1)^{i} \det(M(0,i))
    if i%2==0:
       C = mydet(M)
       C = -mydet(M)
    det = det + A[0][i] * C
        call mydet recursively to compute det (M)
```

2. 比較 np. linalg. solve、 mysolve_adj、 mysolve_cramer 的時間

```
(1). n = 3
```

a. np. linalg. solve

```
Time to solve Ax=b using np.linalg.solve is 0:00:00.246176 seconds. rediduals of Ax=b using np.linalg.solve:
[[0.0000000e+00]
[4.4408921e-16]
[4.4408921e-16]]
```

b. mysolve_adj

```
Execution Time using adjoint matrix = 0:00:00.000999 seconds.

rediduals of Ax=b using adjoint matrix:

[[ 0.0000000e+00]

[-4.4408921e-16]

[ 0.0000000e+00]]
```

c. mysolve_cramer

```
Execution Time using Cramer's rule = 0:00:00 seconds.

rediduals of Ax=b using Cramer's rule:
[[ 1.11022302e-16]
      [ 0.0000000e+00]
      [-2.22044605e-16]]
```

- (2). n = 5
- a. np. linalg. solve

```
Time to solve Ax=b using np.linalg.solve is 0:00:00.001001 seconds.
rediduals of Ax=b using np.linalg.solve:
[[-2.22044605e-16]
[ 2.22044605e-16]
[ 0.00000000e+00]
[ 0.00000000e+00]
[ 0.00000000e+00]
```

b. mysolve_adj

```
Execution Time using adjoint matrix = 0:00:00.005002 seconds.

rediduals of Ax=b using adjoint matrix:

[[-2.22044605e-16]

[-4.44089210e-16]

[ 0.00000000e+00]

[ 0.00000000e+00]

[ 0.00000000e+00]]
```

c. mysolve_cramer

```
Execution Time using Cramer's rule = 0:00:00.004000 seconds.

rediduals of Ax=b using Cramer's rule:
[[0.00000000e+00]
[2.22044605e-16]
[0.00000000e+00]
[0.00000000e+00]
[0.00000000e+00]
```

- (3). 如題目要求在 n = 11 時,
- a. np. linalg. solve

```
Time to solve Ax=b using np.linalg.solve is 0:00:00.036025 seconds.
rediduals of Ax=b using np.linalg.solve:
[[ 0.00000000e+00]
[-1.24900090e-16]
[ 1.11022302e-16]
[ 0.00000000e+00]
```

b. mysolve_adj

```
Execution Time using adjoint matrix = 0:54:14.173832 seconds.

rediduals of Ax=b using adjoint matrix:

[[ 2.22044605e-16]
    [-5.55111512e-17]
    [-5.55111512e-17]
    [ 0.00000000e+00]
    [-4.44089210e-16]
    [ 0.0000000e+00]
    [ 8.88178420e-16]
    [ 0.0000000e+00]
    [ 0.0000000e+00]
    [ 0.00000000e+00]
    [ 0.00000000e+00]
    [ 0.00000000e+00]
```

c. mysolve_cramer

```
Execution Time using Cramer's rule = 0:52:24.990416 seconds.

rediduals of Ax=b using Cramer's rule:

[[-2.22044605e-16]

[-4.16333634e-17]

[ 5.55111512e-17]

[ 0.00000000e+00]

[ 0.0000000e+00]

[ 0.0000000e+00]

[ 0.00000000e+00]

[ 0.00000000e+00]

[ 0.00000000e+00]

[ 0.00000000e+00]

[ 0.00000000e+00]
```

比較 np. linalg. solve、mysolve_adj、mysolve_cramer,可以發現在 n 值小時 (ex:n=3),三種方法所需時間都差不多(1 秒內可以計算出),但隨著 n 值增加,np. linalg. solve 的優勢便漸漸顯露,在 n=5 時可以發現其計算時間比mysolve_adj、mysolve_cramer 快;在 n=11 時更加明顯,np. linalg. solve 仍可維持 1 秒內的計算速度,但 mysolve_adj、mysolve_cramer 需要的時間都超過了 30 分鐘。

mysolve_adj實作方法:

以 mysolve_adj 而言,我利用了雙層 while 迴圈來得到 minor matrix M(透過 np. concatenate()合成所需的 elements)與 inverse matrix of A: A^{-1} (命名為 adj),而此兩者的關係式為:

$$adj[j][i] = (-1)^{i+j} \times mydet(M_{ij}) \div mydet(A)$$

在得到 A^{-1} 後,利用 $X = A^{-1} \cdot b$,即可得到解 X。

因為在雙層迴圈中需要不斷呼叫 mydet, 因此我認為 complexity 可寫成:

$$O(n!) \times O(n^2) = O(n^2 \times n!)$$

```
def mysolve adj(A, b, detA):
  # TODO 1. solve Ax=b using adjoint matrix (using mydet)
   n = A.shape[0]
   ans = np.empty((n,1))
  * # M' = inverse matrix of A
  ··if·n·== ·2:
    ····adj = [[A[1][1]/detA, -1*A[0][1]/detA],
       [-1*A[1][0]/detA, A[0][0]/detA]]
     M = np.empty((n-1,n-1))
     adj = np.empty((n,n))
       \cdoti\cdot=\cdot0
     • • • while • i<n:
        · · · j · = · 0
          while j<n:
            ····if·i==0:
                  X = A[1:n,0:j]
                  Y = A[1:n,j+1:n]
                  M = np.concatenate((X,Y), axis=1)
              ··elif·i<n-1:
                 X = A[0:i,0:j]
                   Y = A[0:i,j+1:n]
             N = np.concatenate((X,Y), axis=1)
             U = A[i+1:n,0:j]
             V = A[i+1:n,j+1:n]
             P = np.concatenate((U,V), axis=1)
             M = np.concatenate((N,P), axis=0)
            ----elif-i-==-n-1:
                X = A[0:n-1,0:j]
                  Y = A[0:n-1,j+1:n]
                  M = np.concatenate((X,Y), axis=1)
              sign = (-1)**(i+j)
        adj[j][i] = sign * mydet(M) / detA
 ·········i·=·i·+·1
\cdot \cdot \cdot \cdot \cdot \# \cdot x \cdot = \cdot A^{-1} \cdot * \cdot b
ans = np.dot(adj, b)
···· return ans
```

mysolve_cramer 實作方法:

以 mysolve_cramer 而言,我透過 for 迴圈計算解 x 中每個 x_i 需要的 matrix M (把第 i 個 column 用 b 取代,可透過 np. concatenate()來合成所需的 elements),因此存在以下關係式:

$$x_i = mydet(M) \div mydet(A)$$

就可以得到我們需要的解x。其 complexity 因為迴圈中也須不斷呼叫mydet(A),因此也可寫成:

$$O(n!) \times O(n) = O(n! \times n)$$
 •

總結來說,從 complexity 分析和實際實驗結果兩方面加總來看,計算速度快慢可表示成:

np. linalg. solve > mysolve_cramer > mysolve_adj

```
def mysolve cramer(A, b, detA):
    # TODO 2. solve Ax=b using Cramer's rule (using mydet)
    # return ?
   n = 0 A.shape[0]
   ans = np.empty((n,1))
    for i in range(n):
        if i==0:
            X = A[0:n,1:n]
           M = np.concatenate((b,X), axis=1)
           ans[i] = mydet(M)/detA
            X = A[0:n,0:i]
            Z = np.concatenate((X,b), axis=1)
           Y = A[0:n,i+1:n]
           M = np.concatenate((Z,Y), axis=1)
            ans[i] = mydet(M)/detA
    return ans
```

Residuals 比較:

透過 np. subtract(np. dot(A, x), b),我們將矩陣 A 乘上利用不同方法所解出的 x,並與 b 相減來得到每種方法解出來的誤差值 $\|A\cdot x-b\|$ 。可以發現,以 n=11 為例,利用 numpy 內建的 np. linalg. solve 算出的 residuals 只有兩個 x_i 存在誤差值,且誤差值都落在 10^{-16} 左右,可以說是算得又快又準。

mysolve_cramer 的結果也不差,大概有三項 x_i 存在誤差,誤差相減結果也是落在 10^{-16} 左右,雖然速度慢,但是精準度還是很夠。

mysolve_adj的計算結果有大概 5 項 x_i 有誤差,但也都是 10^{-16} 左右,因此我認為我實作的這兩種方法計算出來的結果仍然非常準確,就是輸在了時間,如此更可以瞭解內建 np. linalg. solve 的強大。

Bonus:

1. np. linalg. det、 np. linalg. solve 為什麼能算得這麼快?

np. linalg. det、np. linalg. solve 的運算建立在 LU 分解下,對一個 n*n 的矩陣 A 來說,我們可以將 A 分解成一個下三角矩陣 L 和一個上三角矩陣 U 的乘積,也就是 A = LU。因此如果適當的改變 A 的行的順序或列的順序,就可以將 A 做 LU 分解。LU 分解在本質上是 Gaussian Elimination 的一種表達形式,實質上,是將 A 通過運算變成一個上三角矩陣,那麼 A 的 transpose matrix 就是一個單位下三角矩陣,這正是所謂的 Doolittle algorithm。

以我們設計的 11*11 矩陣來說,因為大部分的 A[i][j] 都為 0,因此 A 可以說是一個稀疏矩陣(代表大部分值為 0),而 LU 分解對於階數很大的稀疏矩陣,存在特別的簡便算法,因為在 A 為稀疏矩陣的情況下,其找出的 L、U 也會是稀疏矩陣,理論上來說,此時算法的複雜度約等於非零係數的個數,而不是矩陣的大小階數,這些算法通過運用行、列的交換,使得過程中零係數因為操作而變成非零係數的次數減到最少,因此此時計算不需要完全的跑過 n*n 的矩陣(也就是如我們所寫跑過雙層迴圈),而是簡化過的(只計算非零係數的地方),因此時間相較於我們所設計的 $mysolve_adj$ 、 $mysolve_cramer$ 來說,當然簡化許多。

a. np. linalg. det

以 determinent 來說,因為A = LU ,而 determinent of A 可寫成 $det(A) = det(L) \times det(U)$,因為 $L \setminus U$ 都是 triangle matrix,而 triangle matrix 的 determinent 就是對角線 element 的乘積,也就是

$$det(A) = det(L) \times det(U) = \prod_{i=1}^{n} l_{ii} \times \prod_{j=1}^{n} u_{jj}$$

因此,如此計算 determinent 的方式會比直接找出所有 minor matrix 來說迅速許多。

b. np. linalg. solve

對於解出 Ax = b 來說,我們利用 LU 分解,寫成Ax = LUx = b,要解出 x,可以進行一下步驟:

- (1). 首先,解方程式 Ly = b 得到 y
- (2). 然後解方程式 Ux = y 得到 x。

在兩次的求解中,我們遇到的都是三角矩陣,因此運用向前(向後)替代法就可以簡潔地求解,而不需要用到 Gaussian Elimination,因此也可以達到加速的效果。