## TRƯỜNG ĐẠI HỌC BÁCH KHOA

## KHOA CÔNG NGHỆ THÔNG TIN

## ĐỀ THI VÀ BÀI LÀM

Tên học phần: Toán ứng dụng CNTT

Mã học phần: Hình thức thi: Tự luận có giám sát

Đề số: **Đ0002** Thời gian làm bài: 90 phút (không kể thời gian chép/phát đề)

Được sử dụng tài liệu khi làm bài.

**Họ tên:** Nguyễn Hữu Khoa......**Lớp**:.....22T\_DT5......**MSSV**:...102220237......

Sinh viên làm bài trực tiếp trên tệp này, lưu tệp với định dạng MSSV\_HọTên.pdf và nộp bài thông qua MS Teams.

<u>Câu 1</u> (2.0 điểm): Viết chương trình (có sử dụng hàm) thực hiện công việc sau, biết rằng N=9000: a) (1.0 điểm) Tìm số lương và liệt kê các số hoàn hảo nhỏ hơn N.

```
# Trả lời: Dán code bên dưới:
#include <bits/stdc++.h>
// bai 2
using namespace std;
#define ll long long
bool is_prime(long long n)
  if (n \le 1)
  {
    return false;
  }
  for (int i = 2; i * i <= n; i++)
    if (n \% i == 0)
       return false;
     }
  return true;
struct Element
{
  ll value;
  int count;
};
ll GCD(ll a, ll b)
  if (b == 0)
    return a;
  else
    return GCD(b, a % b);
```

```
void factorize(vector<Element> *A, ll n)
{
  int count = 0;
  ll temp = n;
  while (!(temp % 2))
    temp = temp / 2;
    count++;
  }
  if (count)
    // cout << 2 << ''^'' << count;
    struct Element B;
    B.count = count;
    B.value = 2;
    A->push_back(B);
  }
  for (long long i = 3; i \le sqrt(n); i += 2)
  {
    count = 0;
    while (temp \% i == 0)
    {
       count++;
       temp = temp / i;
    }
    if (count)
    {
       struct Element B;
       B.count = count;
```

```
B.value = i;
       A->push_back(B);
       // cout << ''*'' << i << ''^'' << count << endl;
    }
  }
long long sumOfFactor(ll n)
{
  vector<Element> temp1;
  factorize(&temp1, n);
  long long S = 1;
  for (int i = 0; i < temp1.size(); i++)
  {
    struct Element temp = temp1.at(i);
    S *= (pow(temp.value, temp.count + 1) - 1) / (temp.value - 1);
  }
  return S;
bool isPerfect(ll n)
{
  return (n == sumOfFactor(n) - n);
}
void PerfectNumberList(ll n)
{
  cout << "List cac so hoan hao nho hon n: " << n << "\n";
  cout << "a";
  for (ll i = 0; i < n; i++)
  {
    cout << "a";
    if (i == (sumOfFactor(i) - i))
```

```
cout << i << '' \backslash n'';
     }
  }
}
ll getMaximumPerfectValue(ll n)
  ll max = 0;
  for (ll i = 0; i < n; i++)
  {
    if (isPerfect(i) == true)
       max = i;
  }
  return max;
}
// void ETF(ll number)
// {
//
    int S;
    cout << "list: \n";
//
    for (int i = 1; i<number; i++)
//
//
      ll a = GCD(i,number);
//
      if (a == 1){
//
//
         S+=i;
         cout << i << " ";
//
//
    }
//
//
    cout << ''\n'';
    cout << "sum: " << S << "\n";
//
// }
```

```
// void ETFFORMULA(ll n)
//{
    vector<Element> temp;
//
//
    factorize(&temp, n);
    // for (int i = 0; i < temp.size(); i++)
//
    // {
//
    // cout << temp.at(i).value << " " << temp.at(i).count;</pre>
//
    // // A*= pow(temp.at(i).value, temp.at(i).count-1)*(temp.at(i).value - 1);
//
//
    // }
//
    \mathbf{ll} \mathbf{A} = \mathbf{1};
    for (int i = 0; i < temp.size(); i++)
//
      // cout << temp.at(i).value << " " << temp.at(i).count;</pre>
//
//
       A*= pow(temp.at(i).value, temp.at(i).count-1)*(temp.at(i).value - 1);
//
    }
    cout << A;
//
//}
long long nearest_prime(ll n)
{
  ll\ lower = n - 1;
  while (!is_prime(lower) && lower \% 3 != 0)
  {
     lower -= 1;
  }
  ll upper = n + 1;
  while (!is_prime(upper) && upper \% 3 != 0)
  {
     upper += 1;
  }
  return abs(n - lower) < abs(n - upper) ? lower : upper;
```

b) (1.0 điểm) Cho M là số hoàn hảo lớn nhất vừa tìm được. Tìm số nguyên tố gần M nhất.

```
# Trå lời: Dán code vào bên dưới:

#include <bits/stdc++.h>

// bai 2

using namespace std;

#define ll long long

bool is_prime(long long n)

{

    if (n <= 1)

    {

        return false;

    }

    for (int i = 2; i * i <= n; i++)

    {

        if (n % i == 0)
```

```
return false;
     }
  return true;
struct Element
{
  ll value;
  int count;
};
ll GCD(ll a, ll b)
  if (b == 0)
     return a;
  else
     return GCD(b, a % b);
}
void factorize(vector<Element> *A, ll n)
{
  int count = 0;
  11 \text{ temp} = n;
  while (!(temp % 2))
     temp = temp / 2;
     count++;
  }
  if (count)
    // cout << 2 << "^" << count;
```

```
struct Element B;
     B.count = count;
    B.value = 2;
     A->push_back(B);
  for (long long i = 3; i \le sqrt(n); i += 2)
    count = 0;
     while (temp \% i == 0)
     {
       count++;
       temp = temp / i;
    if (count)
       struct Element B;
       B.count = count;
       B.value = i;
       A->push_back(B);
       /\!/ \ cout << "*" << i << "^" << count << endl;
}
long long sumOfFactor(ll n)
{
  vector<Element> temp1;
  factorize(&temp1, n);
  long long S = 1;
  for (int i = 0; i < temp1.size(); i++)
    struct Element temp = temp1.at(i);
```

```
S *= (pow(temp.value, temp.count + 1) - 1) / (temp.value - 1);
  return S;
}
bool isPerfect(ll n)
  return (n == sumOfFactor(n) - n);
}
void PerfectNumberList(ll n)
{
  cout << "List cac so hoan hao nho hon n: " << n << "\n";
  cout << "a";
  for (11 i = 0; i < n; i++)
  {
     cout << "a";
    if (i == (sumOfFactor(i) - i))
       cout \ll i \ll "\n";
  }
}
ll getMaximumPerfectValue(ll n)
  11 \text{ max} = 0;
  for (11 i = 0; i < n; i++)
    if (isPerfect(i) == true)
       max = i;
  return max;
```

```
}
// void ETF(ll number)
// {
    int S;
//
    cout << "list: \n";</pre>
//
    for (int i = 1; i < number; i++)
//
//
//
       ll a = GCD(i,number);
       if (a == 1){
//
//
          S+=i;
         cout << i << " ";
//
//
     }
//
   }
//
   cout \ll "\n";
    cout \ll "sum: " \ll S \ll "\n";
// }
// void ETFFORMULA(ll n)
// {
    vector<Element> temp;
//
    factorize(&temp, n);
//
    // for (int i = 0; i < temp.size(); i++)
//
   // {
//
//
    // cout << temp.at(i).value << " " << temp.at(i).count;</pre>
    // // A*= pow(temp.at(i).value, temp.at(i).count-1)*(temp.at(i).value - 1);
//
   // }
//
//
   11 A = 1;
    for (int i = 0; i < temp.size(); i++)
//
//
    {
       // cout << temp.at(i).value << " " << temp.at(i).count;</pre>
//
       A*= pow(temp.at(i).value, temp.at(i).count-1)*(temp.at(i).value - 1);
//
```

```
//
    cout << A;
// }
long long nearest_prime(ll n)
{
  11 \text{ lower} = n - 1;
  while (!is_prime(lower) && lower % 3 != 0)
     lower -= 1;
  11 \text{ upper} = n + 1;
  while (!is_prime(upper) && upper % 3 != 0)
     upper += 1;
  return abs(n - lower) < abs(n - upper) ? lower : upper;
}
int main()
{
  ll n;
  // cout << "input the value of n: ";</pre>
  // cin >> n;
  // cout << "cau a: \n";
  // PerfectNumberList(9000);
  cout \ll "cau b: \n";
  cout << "nearest prime of maximum perfect value of n: ";</pre>
  cout << nearest_prime(getMaximumPerfectValue(9000));</pre>
  cout << "\n the number of coprime number using ETF formula: ";
  // ETFFORMULA(n);
```

## # Trả lời: Dán kết quả thực thi vào bên dưới:

<u>Câu 2</u> (2.0 điểm): Cho ma trận A. Viết chương trình (có sử dụng hàm) thực hiện phân rã ma trận A bằng phương pháp SVD.

```
# Trả lời: Dán code vào bên dưới
// g++ -I C:\eigen-3.4.0 tenfile.cpp -o tenfile.exe
// tinh toan 3 ma tran U, sigma, V
#include <bits/stdc++.h>
#include <Eigen/Dense>
using namespace std;
using namespace Eigen;
MatrixXf Transpose_1(MatrixXf A, int row, int column)
{
  MatrixXf A_trans(column, row);
  for (int i = 0; i < row; i++)
     for (int j = 0; j < \text{column}; j++)
     {
       A_{trans}(j, i) = A(i, j);
     }
  return A_trans;
}
MatrixXf Multiple(MatrixXf A, int A_row, int A_col, MatrixXf B, int B_row, int B_col)
{
  MatrixXf result(A_col, B_row);
  for (int i = 0; i < A_{col}; i++)
     for (int j = 0; j < B_row; j++)
     {
```

```
result(i, j) = 0;
       for (int k = 0; k < B_{col}; k++)
       {
         result(i, j) += A(i, k) * B(k, j);
  return result;
}
MatrixXf MatrixDacTrung(MatrixXf A, int row, int column)
{
  MatrixXf At = Transpose_1(A, row, column);
  MatrixXf mtdt = Multiple(At, row, column, A, column, row);
  return mtdt;
  // MatrixXf At = A.transpose();
  // MatrixXf mtdt = At*A;
  // return mtdt;
}
MatrixXf vtCal(MatrixXf A, int row, int column)
{
  MatrixXf mtdt = MatrixDacTrung(A, row, column);
  EigenSolver<MatrixXf> es(mtdt);
  EigenSolver<MatrixXf>::EigenvectorsType eigenVectors = es.eigenvectors();
  MatrixXf V = eigenVectors.real().matrix();
  return V;
MatrixXf sigmaCal(MatrixXf A, int row, int column)
{
  MatrixXf mtdt = MatrixDacTrung(A, row, column);
  EigenSolver<MatrixXf> es(mtdt);
```

```
EigenSolver<MatrixXf>::EigenvalueType eigenValues = es.eigenvalues();
  EigenSolver<MatrixXf>::EigenvectorsType eigenVectors = es.eigenvectors();
  MatrixXf sigma = MatrixXf::Zero(eigenValues.rows(), eigenValues.rows());
  // cout << "\n";
  for (int i = 0; i < eigenValues.rows(); i++)
    sigma(i, i) = sqrt((eigenValues[i].real()));
  // sigma(eigenValues.rows() - 1, eigenValues.rows() - 1) = 0.000001;
  // cout << sigma;
  return sigma;
  // có được ma trận đường chéo lambda
}
MatrixXf uCal(MatrixXf A, int row, int column) // sửa uCal tùy bài
{
  // MatrixXf mtdt = MatrixDacTrung(A, row, column);
  // EigenSolver<MatrixXf> es(A);
  // EigenSolver<MatrixXf>::EigenvalueType eigenValues = es.eigenvalues();
  // EigenSolver<MatrixXf>::EigenvectorsType eigenVectors = es.eigenvectors();
  MatrixXf V = vtCal(A, row, column);
  // int row1 = V.rows();
  // int col1 = V.cols();
  MatrixXf U = A * V;
  // MatrixXf U = Multiple(A, row, column, V, column, column);
  for (int i = 0; i < U.cols(); ++i)
    U.col(i).normalize();
  return U;
}
void check(MatrixXf U, MatrixXf sigma, MatrixXf Vt)
```

```
cout << "\n"
     << setprecision(5) << (U * sigma * Vt.transpose()).real() << "\n";
}
int main(int argc, char const *argv[])
  int row = 3;
  int column = 3;
  MatrixXf A = MatrixXf(row, column);
  A << 1, 2, 3,
    2, 4, 8,
    1, 2, 4;
  // A << -3, 1,
     6, -2,
     6, -2;
  //
  // A << -18, 13, -4, 4,
  // 2, 19, -4, 12,
  // -14, 11, -12, 8,
  // -2, 21, 4, 8;
  // A << 1, 0, 1,
  // -2, 1, 0;
  MatrixXf ATA = MatrixDacTrung(A, row, column);
  // cout << ATA << "\n";
  MatrixXf U = uCal(A, row, column);
  cout << "U:" << "\n";
  cout << setprecision(5) << U << "\n";</pre>
  MatrixXf sigma = sigmaCal(A, row, column);
  cout << "sigma: " << "\n";
```

```
cout << setprecision(2) << sigma << "\n";</pre>
  MatrixXf Vt = vtCal(A, row, column);
  cout << "Vt: " << "\n";
  cout << setprecision(5) << Vt << "\n";
  // check(U, sigma, Vt);
  return 0;
}
# Trả lời: Dán kết quả thực thi vào bên dưới biết rằng A = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 2 & 4 & 8 \\ 1 & 2 & 4 \end{bmatrix}, sai số \varepsilon = 10^{-5}.
 -0.34101 0.15526 0.94006
 -0.84081 0.88358 -0.30501
 -0.42041 0.44179 -0.15251
 sigma:
        11
                                0
                                0
         0.00085
         Θ
                            0.46
 Vt:
    -0.22415
                     0.89443
                                    0.38699
     -0.4483
                   -0.44721
                                    0.77396
    -0.86532 1.4549e-07
                                   -0.50122
```

<u>Câu 3</u> (3.0 điểm): Cho mười điểm trong không gian Oxy như sau: (6, 2); (8, 3); (4, 10); (3, 5); (16, 5); (9, 7); (11, 6); (10, 12); (8, 9); (7, 6)

a) (1.0 điểm) Mô tả thuật toán xác định bao lồi của tập điểm đã cho

```
# Trả lời: dán sơ đồ khối hoặc mã giả:
1. Chọn điểm p là điểm ở bên trái nhất
2. Chạy vòng lặp while cho tới khi gặp lại điểm p:

chọn q là điểm tiếp theo, duyệt qua lại tiếp các điểm
với mỗi điểm i, nếu i có khuynh hướng ngược chiều kim đồng hồ hơn, gán i là q
gán điểm tiếp theo sau p là q (p.next = q)
gán p = q

3. Output sẽ là các điểm tạo nên bao lồi
```

b) (1.0 điểm) Viết hàm xác định bao lồi và cạnh nhỏ nhất của đa giác lồi vừa tìm được

```
# Trả lời: Dán code bên dưới:
// A C++ program to find convex hull of a set of points. Refer
// https://www.geeksforgeeks.org/orientation-3-ordered-points/
// for explanation of orientation()
#include <iostream>
#include <stack>
#include <stdlib.h>
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
struct Point
  int x, y;
};
// A global point needed for sorting points with reference
// to the first point Used in compare function of qsort()
Point p0;
// A utility function to find next to top in a stack
Point nextToTop(stack<Point> &S)
  Point p = S.top();
  S.pop();
  Point res = S.top();
  S.push(p);
  return res;
}
```

```
// A utility function to swap two points
void swap(Point &p1, Point &p2)
{
  Point temp = p1;
  p1 = p2;
  p2 = temp;
}
// A utility function to return square of distance
// between p1 and p2
int distSq(Point p1, Point p2)
{
  return (p1.x - p2.x) * (p1.x - p2.x) +
       (p1.y - p2.y) * (p1.y - p2.y);
}
// To find orientation of ordered triplet (p, q, r).
// The function returns following values
// 0 \rightarrow p, q and r are collinear
// 1 --> Clockwise
// 2 --> Counterclockwise
int orientation(Point p, Point q, Point r)
{
  int val = (q.y - p.y) * (r.x - q.x) -
         (q.x - p.x) * (r.y - q.y);
  if (val == 0)
     return 0; // collinear
  return (val > 0) ? 1 : 2; // clock or counterclock wise
```

```
// A function used by library function qsort() to sort an array of
// points with respect to the first point
int compare(const void *vp1, const void *vp2)
{
  Point *p1 = (Point *)vp1;
  Point *p2 = (Point *)vp2;
  // Find orientation
  int o = orientation(p0, *p1, *p2);
  if (o == 0)
     return (distSq(p0, *p2) >= distSq(p0, *p1))? -1:1;
  return (o == 2)? -1:1;
}
// Prints convex hull of a set of n points.
void convexHull(Point points[], int n)
{
  // Find the bottommost point
  int ymin = points[0].y, min = 0;
  for (int i = 1; i < n; i++)
     int y = points[i].y;
     // Pick the bottom-most or choose the left
     // most point in case of tie
     if ((y < ymin) \parallel (ymin == y \&\&
                 points[i].x < points[min].x))</pre>
        ymin = points[i].y, min = i;
   }
```

```
// Place the bottom-most point at first position
swap(points[0], points[min]);
// Sort n-1 points with respect to the first point.
// A point p1 comes before p2 in sorted output if p2
// has larger polar angle (in counterclockwise
// direction) than p1
p0 = points[0];
qsort(&points[1], n - 1, sizeof(Point), compare);
// If two or more points make same angle with p0,
// Remove all but the one that is farthest from p0
// Remember that, in above sorting, our criteria was
// to keep the farthest point at the end when more than
// one points have same angle.
int m = 1; // Initialize size of modified array
for (int i = 1; i < n; i++)
  // Keep removing i while angle of i and i+1 is same
  // with respect to p0
  while (i < n - 1 \&\& orientation(p0, points[i],
                       points[i + 1]) == 0
     i++;
  points[m] = points[i];
  m++; // Update size of modified array
// If modified array of points has less than 3 points,
// convex hull is not possible
```

```
if (m < 3)
     return;
  // Create an empty stack and push first three points
  // to it.
  stack<Point>S;
  S.push(points[0]);
  S.push(points[1]);
  S.push(points[2]);
  // Process remaining n-3 points
  for (int i = 3; i < m; i++)
    // Keep removing top while the angle formed by
    // points next-to-top, top, and points[i] makes
     // a non-left turn
     while (S.size() > 1 && orientation(nextToTop(S), S.top(), points[i]) != 2)
       S.pop();
     S.push(points[i]);
  }
  // Now stack has the output points, print contents of stack
  while (!S.empty())
    Point p = S.top();
     cout << "(" << p.x << ", " << p.y << ")" << endl;
     S.pop();
}
int compareX(const void *a, const void *b)
```

```
Point *p1 = (Point *)a, *p2 = (Point *)b;
  return (p1->x - p2->x);
}
// Needed to sort array of points according to Y coordinate
int compareY(const void *a, const void *b)
{
  Point *p1 = (Point *)a, *p2 = (Point *)b;
  return (p1->y - p2->y);
}
// A utility function to find the
// distance between two points
float dist(Point p1, Point p2)
{
  return sqrt((p1.x - p2.x) * (p1.x - p2.x) +
          (p1.y - p2.y) * (p1.y - p2.y));
}
// A Brute Force method to return the
// smallest distance between two points
// in P[] of size n
float bruteForce(Point P[], int n)
{
  float min = FLT_MAX;
  for (int i = 0; i < n; ++i)
     for (int j = i + 1; j < n; ++j)
       if (dist(P[i], P[j]) < min)
          min = dist(P[i], P[j]);
  return min;
```

```
// A utility function to find
// minimum of two float values
float min(float x, float y)
  return (x < y)? x : y;
}
// A utility function to find the
// distance between the closest points of
// strip of given size. All points in
// strip[] are sorted according to
// y coordinate. They all have an upper
// bound on minimum distance as d.
// Note that this method seems to be
// a O(n^2) method, but it's a O(n)
// method as the inner loop runs at most 6 times
float stripClosest(Point strip[], int size, float d)
{
  float min = d; // Initialize the minimum distance as d
  qsort(strip, size, sizeof(Point), compareY);
  // Pick all points one by one and try the next points till the difference
  // between y coordinates is smaller than d.
  // This is a proven fact that this loop runs at most 6 times
  for (int i = 0; i < size; ++i)
     for (int j = i + 1; j < \text{size && (strip[j].y - strip[i].y)} < \min; ++j)
        if (dist(strip[i], strip[j]) < min)</pre>
          min = dist(strip[i], strip[j]);
```

```
return min;
}
// A recursive function to find the
// smallest distance. The array P contains
// all points sorted according to x coordinate
float closestUtil(Point P[], int n)
{
  // If there are 2 or 3 points, then use brute force
  if (n <= 3)
     return bruteForce(P, n);
  // Find the middle point
  int mid = n / 2;
  Point midPoint = P[mid];
  // Consider the vertical line passing
  // through the middle point calculate
  // the smallest distance dl on left
  // of middle point and dr on right side
  float dl = closestUtil(P, mid);
  float dr = closestUtil(P + mid, n - mid);
  // Find the smaller of two distances
  float d = \min(dl, dr);
  // Build an array strip[] that contains
  // points close (closer than d)
  // to the line passing through the middle point
  Point strip[n];
```

```
int j = 0;
          for (int i = 0; i < n; i++)
                     if (abs(P[i].x - midPoint.x) < d)
                                strip[j] = P[i], j++;
          // Find the closest points in strip.
          // Return the minimum of d and closest
          // distance is strip[]
          return min(d, stripClosest(strip, j, d));
 }
 // The main function that finds the smallest distance
// This method mainly uses closestUtil()
float closest(Point P[], int n)
{
          qsort(P, n, sizeof(Point), compareX);
          // Use recursive function closestUtil()
          // to find the smallest distance
          return closestUtil(P, n);
 }
int main()
{
          // Point points[] = \{\{0, 3\}, \{1, 1\}, \{2, 2\}, \{4, 4\}, \}
                                                                                                                  \{0,0\},\{1,2\},\{3,1\},\{3,3\}\};0
          Point points[] = \{\{6, 2\}, \{8, 3\}, \{4, 10\}, \{3, 5\}, \{16, 5\}, \{9, 7\}, \{11, 6\}, \{10, 12\}, \{8, 9\}, \{11, 6\}, \{10, 12\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11, 6\}, \{11,
 {7, 6}};
          int T = sizeof(points) / sizeof(points[0]);
         // int T = 0, x = 0, y = 0;
          // cout << "enter number of points: ";</pre>
```

```
// cin >> T;
 // if(T <= 0)
 // return -1;
 // Point points[T];
 // for(int i=0;i< T;++i){
     cout << "Enter x cor of " << i << " point: ";
 //
    cin >> x;
 //
    points[i].x=x;
    cout << "Enter y cor of " << i << " point: ";
 //
     cin >> y;
    points[i].y=y;
 //
 // }
 cout << "\n-----\n";
 convexHull(points, T);
 cout << "The smallest distance is " << closest(points, T);</pre>
 return 0;
# Trả lời: Dán kết quả thực thi vào bên dưới:
         -After Using Graham Scan Algorithm-
************* CONVEX HULL *************
(3, 5)
 (4, 10)
 (10, 12)
 (16, 5)
The smallest distance is 2.23607
```

c) (1.0 điểm) Xác định số lượng các điểm nằm bên trong bao lồi và liệt kê chúng

# Trả lời: Dán code bên dưới: # Trả lời: Dán kết quả thực thi vào bên dưới:

Câu 4 (2.0 điểm): Cho hàm số 
$$f(x) = \frac{e^{2x} + 3x^2 + 8x}{35 - x} - 5x$$
.

a) (1.0 điểm) Trình bày thuật toán tối ưu hàm số đã cho sử dụng phương pháp gradient descent với momentum, biết rằng tham số học (learning rate)  $\gamma$ , hệ số động lượng là  $\alpha$ .

```
# Trả lời: dán sơ đồ khối hoặc mã giả:

B1: nhập n và giá trị ban đầu x0, khởi tạo biến tên temp, gán x = x<sub>0</sub>

B2: lặp từ 0 -> n {
    temp = temp * α + γ * f(x)'

    X = x - temp
}

B3: In kết quả x
```

b) (1.0 diểm) Viết chương trình (có dùng hàm) tính giá trị bé nhất của f(x) sử dụng phương pháp gradient descent với momentum với số bước lặp N và sai số  $\mathcal{E}$ .

```
# Trả lời: Dán code vào bên dưới:
#include <bits/stdc++.h>
#define EPSILON 0.00001
#define E VAL 2.71828
#define ALPHA 0.1
#define GAMMA 0.001
using namespace std;
// An example function whose solution is determined using
// Bisection Method. The function is x^3 - x^2 + 2
double func(double x)
  // return x*x*x - x*x + 2;
  // return 3*exp((pow(x,5)-pow(x,4))) + pow(x, 2) - 20*x + log(x+25) - 10;
  double term1 = \exp(2 * x) + 3 * 2 * x * x + 8 * x;
  double term2 = 35 - x;
  double term3 = 5 * x;
  return (term1 / term2) - term3;
```

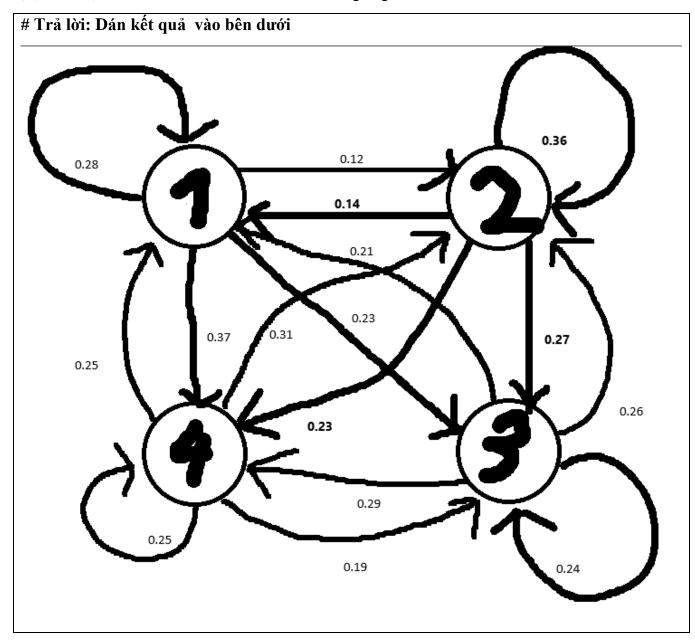
```
// Derivative of the above function which is 3*x^x - 2*x
double derivFunc(double x)
{
  // return 3*exp((x+1)*pow(x, 4))*(5*x - 4)*pow(x, 3) + 2*x + 1/(x+25) - 20;
  double term1 = 71 * \exp(2 * x) - 3 * x * x + 210 * x - 2 * x * \exp(2 * x) + 280;
  double term2 = 35 * 35 - 2 * 35 * x + x * x;
  double term3 = -5;
  return (term1 / term2) - term3;
void GDwithMomentum(double x, int n)
{
  double velocity = 0;
  double theta = x;
  for (int i = 0; i < n; i++)
  {
    velocity = velocity * ALPHA + GAMMA * derivFunc(theta);
    theta -= velocity;
  }
  cout << ''x = '' << theta;
int main(int argc, char const *argv[])
{
  double x0 = 0;
  int n = 5000;
  GDwithMomentum(x0, n);
  return 0;
# Trả lời: Dán kết quả thực thi với điểm khởi x = 0, tham số học học (learning rate)
\gamma = 0.001, hệ số động lượng (momentum coefficient) là \alpha = 0.1, số bước lặp N \ge 1000 và sai
s\hat{o} \varepsilon = 10^{-5}:
```

PS D:\Huukhoa\NAM 2\KI 2\Toan cntt\THI\_CUOI\_KI> ./bai4 x = -21.7608

<u>Câu 5</u> (1.0 điểm): Một hệ thống có chế độ làm việc ở mỗi giai đoạn vận hành chỉ với các trạng thái từ 1 đến 4. Chế độ làm việc của hệ thống này được mô tả bằng ma trận chuyển như sau:

$$P = \begin{bmatrix} 0.28 & 0.12 & 0.23 & 0.37 \\ 0.14 & 0.36 & 0.27 & 0.23 \\ 0.21 & 0.26 & 0.24 & 0.29 \\ 0.25 & 0.31 & 0.19 & 0.25 \end{bmatrix}$$

a) (0.5 điểm) Vẽ đồ thị biểu diễn chuỗi Markov tương ứng đã cho



b) (0.5 điểm) Giả sử rằng hệ thống bắt đầu học ở trạng thái 1. Tính xác xuất hệ thống làm việc ở trạng thái 4 sau ba và bốn bước thời gian vận hành.

```
#Trả lời: Dán kết quả tính toán vào bên dưới:

Nhap trang thai muon tham chieu: 4
Nhap so lan tham chieu: 3
Probability of reaching state: 4 In time: 3 Starting from state: 1 is 0.217567

Nhap trang thai muon tham chieu: 4
Nhap trang thai bat dau: 1
Nhap so lan tham chieu: 4
Probability of reaching state: 4 In time: 4 Starting from state: 1 is 0.217476
```