سوال اول

```
#include <stdio.h>
#include <math.h>
int main() {
   double a, b, c, result1, result2, result3;
   // PI number is already defined in math library as M PI
   a = -5;
    b = M_PI / 6;
   c = MPI / 5;
   result1 = exp(log2(fabs(a)) + sin(b) + tan(c));
    a = 3.5;
   b = 2;
    c = 9;
   //log() in math.h library is base e and we know ln is log with base e
   result2 = a * (b + a) * b * log(c);
    a = 5;
    b = 6;
   result3 = pow((1 / pow(a, 0.3) + (2 / pow(b, 2.3))), 4.5);
    printf("%.21f\n", result1);
    printf("%.21f\n", result2);
    printf("%.21f", result3);
    return 0;
```

سوال دوم

الف) شکل درست کد به صورت زیر است. #include <stdio.h> int main(){ int c = 10: int a = 3; int b = 2,d; //any number except 0 is correct double x2Result = a * 2: d = a / b: printf("c is now %d", c); printf("%lf", x2Result); return (0); } ۱. در خط اول Main باید به صورت main باشد و این ارور از نوع linker است. ۲. در خط دوم int c نباید کامنت باشد و ارور از نوع compile است زیرا در خط ششم از متغیر تعریف نشده استفاده شده است.(syntax ارور هم جواب درستیه) ٣. در خط سوم نام متغير با عدد نمي تواند شروع شود و ارور از نوع syntax است. ۴. در خط بنجم b=0 باعث میشود تقسیم بر صفر جواب محاسبه نشود و ارور از نوع runtime است. ۵. در خط هفتم در انتهای خط سمیکالن قرار داده نشده و این ارور از نوع syntax است. ۶. در خط هشتم return string قرار داده شده در صورتی که خروجی تابع باید از نوع int باشد که سبب ارور منطقی (Logical) میشود. ب) ابتدا مقادیر متغیر ها را بر رسی میکنیم. int a = 0,b; int i, j, k, l; char x; double c, d; a = -5 - 5: $\Rightarrow a = -10 \Rightarrow a = 10$ (int)

```
b = -3 - (-3); \Rightarrow b = -3 - 3 \Rightarrow b = -6 (int)

c = a + 7; \Rightarrow c = 10 + 7 \Rightarrow c = 17 (cast to double)

d = b + 4.0; \Rightarrow d = -6 + 4.0 \Rightarrow d = -2.0

x = a + b + 65; \Rightarrow x = 10 + (-6) + 65 \Rightarrow x = 69 (cast to char) \Rightarrow x = E'

i = j = k = l = l;

i *= (k += (2 * (l -= (3 / j --)))); \Rightarrow l -= 3 \Rightarrow l = -2 \Rightarrow k += 2 * (-2) \Rightarrow k = -3 \Rightarrow i *= -3

And at last j = 0
```

و در نهایت خروجی به شرح زیر است:

```
/home/saman/CLionProjects/TA/playground/cmake-build-de
c_int = 17, c_double = 17.0000000, c = -6.000000
d_int = -2, d_double = -2.0000000, d = -2.0000000
x = E
i = -3, j = 0, k =-3, l = -2
```

سوال سوم

Pseudocode

```
Read p
Read d
Set i to 1
While d*i%p>p/2, do:
i = i + 1
Set answer to d*i
Write answer
```

```
#include <stdio.h>
int main()
{
    int p,d, answer;
    scanf("%d", &p);
    scanf("%d", &d);

    int i = 1;
    while((d * i) % p > p / 2)
        i++;

    answer = d * i;

    printf("%d", answer);
    return 0;
}
```

سوال چهارم

روش اول:

Pseudocode

```
count <- 0
read n
for i from 1 to n:
      if isPrime(i):
            count <- count + 1
print count
isPrime(n){
      if n <= 1
            return false
      if n = 2
            return true
      for i from 2 to n-1:
            if n mod i is 0:
                  return false
      return true
}
```

در این شبه کد بخش isPrime با گرفتن یک عدد به ما اعلام میکند که آیا آن عدد اول است یا خیر.

اگر عدد کوچکتر یا مساوی ۱ باشد ممکن نیست اول باشد در نتیجه مقدار غلط را خروجی میدهیم. درصورتی هم که عدد دو باشد عدد اول است در نتیجه مقدار صحیح را خروجی میدهیم. از این پس با استفاده از یک حلقه، عدد n را بر تمامی اعداد بین ۲ تا استفاده از یک حلقه، عدد اول است در نتیجه مقدار صحیح را خروجی میدهد) به این معناست که عدد اول اول نمیباشد در نتیجه غلط را خروجی میدهیم. اگر تا انتهای حلقه عدد n بر هیچ کدام بخش پذیر نبود نتیجه می شود که عدد اول است و مقدار صحیح خروجی داده می شود.

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
int isPrime(int n) {
int main() {
  int count = 0;
      if (isPrime(i) == 1) {
          count++;
  printf("%d", count);
```

روش دوم:

روش دیگر بدست آوردن اعداد اول استفاده از الگوریتم غربال اراتستن میباشد. در این روش با استفاده از یک آرایه مضارب اعداد اول را خط میزنیم (در ابتدا فرض میشود تمامی اعداد اول هستند) تا جایی که تنها اعداد اول کوچکتر از n خط نخورده باقی بمانند:

```
Prime[1...n]
Prime[1] = false
Counter = 2
While (counter <= n)
      Prime[counter] = true
      Counter += 1
lastPrime = 2
While (lastPrime \leftarrow \sqrt{n})
      if (Prime[lastPrime] = true)
            Coefficient = 2
           While (Coefficient * lastPrime <= n)
                  isNotPrime = Coefficient * lastPrime
                  Prime[isNotPrime] = false
                  Coefficient += 1
      lastPrime += 1
Count = 0
for i from 1 to n:
      if (Prime[i] = true)
            Print i
            Count +=1
Print count
```

```
#include <stdio.h>
#include <stdbool.h>
#include <math.h>
int main() {
  scanf("%d", &n);
  bool prime[n + 1];
  prime[1] = false;
       prime[i] = true;
   int lastPrime = 2;
  while (lastPrime <= sqrt(n)) {</pre>
       if (prime[lastPrime] == true) {
          int coefficient = 2;
           while (coefficient * lastPrime <= n) {</pre>
               int isNotPrime = coefficient * lastPrime;
               prime[isNotPrime] = false;
              coefficient++;
       lastPrime++;
   int count = 0;
   for (int i = 1; i <= n; ++i)
       if (prime[i] == true) {
          printf("%d ", i);
          count++;
```

سوال بنجم

```
First solution:
i = 1
j = 1
While (i < n)
      While (j < 200)
            If (votes[j] = i)
                  Result[i] += 1
            i += 1
      i += 1
i = 1
While (i < n)
      Print Result[i]
      i += 1
Second(and better) solution:
j = 1
While (j < 200)
      Result[votes[j]] += 1
      j += 1
i = 1
While (i < n)
      Print Result[i]
      i += 1
```

```
#include <stdio.h>
void calculateVotes(int votes[], int results[]) {
      results[votes[i]]++;
int main() {
  scanf("%d", &n);
  calculateVotes(votes, results);
      printf("Result[%d]: %d\n", i, results[i]);
```

سوال ششم

```
Algorithm: function(n,sum):

if(n!=0){

m = n mod 10

sum = sum * 10 + m

function(n/10, sum)
}

return sum
```

Function یک تابع بازگشتی است که عدد n را با ارقام بر عکس برمی گرداند.

نحوه ی اجرای تابع به صورت زیر است:

- یکان n را با گرفتن باقیمانده ی آن به 10 به دست می آورد و در m ذخیره میکند
- با ضرب sum در 10 و اضافه کردن m، یکان عدد n را به انتهای sum اضافه می کند
- سپس تابع را برای n تغییر یافته که با تقسیم کردن بر ۱۰ رقم یکانش حذف شده است و sum جدید صدا می زند.
 و این مراحل را تا زمانی که ارقام n به پایان برسد (n برابر با صفر شود) ادامه می دهد. و در نهایت sum را که اکنون شامل ارقام عدد و رودی ولی به صورت معکوس است برمی گرداند.

بخش امتیازی:

1200 تبدیل به 21 می شود، در حالی که برای وارد کردن رمز به 0021 نیاز داریم. در ادامه با سه روش این مشکل را حل خواهیم کرد:

- با استفاده از تعداد ارقام ورودی و خروجی تابع
 - با استفاده از آرایه
 - با کمک رشته

یکی از روشهای حل این مشکل با استفاده از مقایسه کردن تعداد ارقام عدد ورودی و عدد خروجی میباشد:

```
function(n,sum):
  if(n!=0)
    m = n \mod 10
    sum = sum * 10 + m
    function(n/10, sum)
  }
  return sum
main():
     Read n
     copyOfN = n
     numOfDigitsN = 0
     While (copyOfN > 0):
          numOfDigitsN += 1
          copyOfN = copyOfN / 10
     Reversed = function(n, 0)
     copyOfReversed = Reversed
     numOfDigitsReversed = 0
     While (copyOfReversed > 0):
          numOfDigitsReversed += 1
          copyOfReversed = copyOfReversed / 10
     While (numOfDigitsN > numOfDigitsReversed)
          Print 0
          numOfDigitsN -= 1
     Print Reversed
```

```
#include <stdio.h>
int function(int n, int sum) {
      sum = sum * 10 + m;
      sum = function(n / 10, sum);
  return sum;
int main() {
  int copyOfN = n;
  int numOfDigitsN = 0;
  while (copyOfN > 0) {
      numOfDigitsN += 1;
      copyOfN = copyOfN / 10;
   int Reversed = function(n, 0);
   int copyOfReversed = Reversed;
   int numOfDigitsReversed = 0;
  while (copyOfReversed > 0) {
      numOfDigitsReversed += 1;
      copyOfReversed = copyOfReversed / 10;
  while (numOfDigitsN > numOfDigitsReversed) {
      printf("%d", 0);
      numOfDigitsN -= 1;
```

در این روش ارقام استخراج شده را در یک آرایه ذخیره میکنیم و در نهایت آرایه را بر عکس چاپ میکنیم:

```
function(n, digits[]):
     Counter = 0
     while(n!=0)
     m = n \mod 10
     Digits[Counter] = m
           n = n / 10
           Counter = Counter+1
     }
main():
     Read n
     copyOfN = n
     numOfDigits = 0
     While (copyOfN > 0):
           numOfDigits += 1
           copyOfN = copyOfN / 10
     digits[1...numOfDigits]
     function(n, digits)
     While (numOfDigits > 0)
           Print digits[numOfDigits]
           numOfDigits = numOfDigits - 1
```

```
#include <stdio.h>
void function(int n, int digits[]) {
  int counter = 0;
      digits[counter] = m;
      counter++;
int main() {
  int copyOfN = n;
  int numOfDigits = 0;
  while (copyOfN > 0) {
       numOfDigits += 1;
      copyOfN = copyOfN / 10;
  int digits[numOfDigits];
  for (int i = 0; i < numOfDigits; ++i)</pre>
```

```
روش سوم:
```

می توان برای ذخیره ی نتیجه از string به جای integer استفاده کرد تا leading zero را از دست ندهیم. در این صورت sum یک رشته است که در ابتدا خالی و برابر "" است.

```
Algorithm: function(n,sum):

if(n!=0){

m = n mod 10

sum = sum + int_to_string(m)

function(n/10, sum)

}

return sum

main():

Read n

Reversed = ""

function(n, reversed)

Print reversed
```

```
#include <stdio.h>
#include <string.h>
void function(int n, char *sum) {
int main() {
  scanf("%d", &n);
  int copyOfN = n;
  int numOfDigits = 0;
  while (copyOfN > 0) {
      numOfDigits += 1;
      copyOfN = copyOfN / 10;
  char reversed[numOfDigits + 1];
```

سوال هفتم

روش اول:

در روش پایین مشاهده می شود بر ای رسیدن به پاسخ از سه حلقه تودر تو استفاده می شود. یعنی اگر در هر حلقه n پیمایش انجام دهیم در کل n^3 پیمایش خواهیم داشت. در این صورت زمانی که n عددی بزرگ باشد الگوریتم ما بهینه نیست. بر ای مثال اگر n^3 دهیم در کل n^3 پیمایش خواهیم داد! n^3 عملیات انجام داد!

Pseudocode

روش بالا را میتوان بهینه تر نیز انجام داد، برای مثال میتوانستیم در هر حلقه از 1 تا n را پیمایش کنیم و سپس در حلقه سوم شرط ها را چک کنیم و پاسخ را چاپ کنیم. اما در اینجا حلقه اول از 1 آغاز شده و حلقه دوم از 2 و حلقه سوم از 1 با این کار اعداد که در حلقه سوم باید چک کنیم شرط 2 = 2 را دارا هستند و طبیعتا تعداد پیمایش ما از 2 ممتر خواهد شد. علاوه بر این در هرکدام از حلقه ها به جای 2 تا 2 را پیمایش کر دیم زیرا میدانیم ضلع یک مثلث نمیتواند بیشتر از نصف محیط باشد. با این کار هم از تعداد پیمایش هایی که باید انجام دهیم مقدار قابل توجهی کاسته می شود.

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
int main() {
   int n, a, b, c, count = 0;
  scanf("%d", &n);
   //a triangle side can't be longer than n/2.
  //and we should not be worried about repeated results
  for (int a = 1; a <= n / 2; a++) {</pre>
       for (int b = a; b <= n / 2; b++) {
           for (int c = b; c <= n / 2; c++) {</pre>
               //checking triangle conditions
               if (a + b + c == n && a + b > c && a + c > b && b + c > a) {
                   count++;
                   printf("{%d, %d, %d}\n", a, b, c);
   printf("number of all triangles with perimeter of n: %d", count);
   return 0;
```

روش دوم (امتیازی):

برای قسمت امتیازی میتوان بهینهسازی دیگری هم انجام داد که در کد فوق قابل مشاهده است. میدانیم اگر دو ضلع یک مثلث و محیط آن را داشته باشیم، ضلع سوم از کم کردن جمع دو ضلع دیگر از محیط به دست میآید. بنابر این به جای قرار دارن حلقه سوم میتوانیم مقدار ضلع سوم را خودمان با یک تقریق بهدست آوریم و سپس شرط اینکه سه ضلع a, b, c تشکیل مثلث میدهند را بررسی کنیم. با این کار یکی از تعداد حلقه های استفاده شده کم شد که همین موضوع بر عملکرد کد ما بسیار تاثیر گذار است.

```
read n

count <- 0

for a from 1 to n/2:

    for b from a to n/2:

    c <- n - a - b

    if b <= c and a + b > c and a + c > b and b + c > a:

    count <- count + 1

    print a, b, c

Print count
```

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
int main()
    int n, a, b, c, count = 0;
    scanf("%d", &n);
    //a triangle side can't be longer than n/2
    for (a = 1; a <= n/2; a++){}
        for(b = a; b <= n/2; b++){
             //c is (perimeter of a triangle - sum of other sides)
            c = n - a - b;
            //check triangle conditions.
            if(b \le c \&\& a + b > c \&\& a + c > b \&\& b + c > a){
                count++;
                printf("{%d, %d, %d}\n", a, b, c);
    printf("number of all triangles with perimeter of n: %d",count);
    return 0;
```

روش های دیگری هم برای بیدا کردن این تعداد با یک حلقه for و بدون حلقه وجود دارد که شامل محاسبات ریاضیاتی میشود:

With one loop:

```
answer <- 0 for a from 1 to [n/3]: answer <- answer + [(n-3*a)/2] - max(0, [n/2]-2a+1) + 1 print answer
```

No loop:

```
bound <- [([n/2]+1)/2]
answer <- (bound) * (bound + 1) - [n/2] * bound + [n/3] - bound
k <- [[n/3] / 2]
answer <- answer + (n+1)*k - 3*k*(k+1)
if [n / 3] mod 2 is 1:
    answer <- answer + [(n - 3*(2*k+1)) / 2]
Print answer
```

این دو روش شامل محاسبات نسبتا پیچیده ریاضی هستند و تنها برای اطلاعات بیشتر شما آورده شدهاست. انتظار پیاده سازی آن توسط شما نمیرود.

سوال هشتم

اعدادی که دارای خاصیت ذکر شدهاند همه به صورت $1-2^n$ میباشند. ادامه حل بسیار شبیه به حل سوال + میباشد:

```
count <- 0
read n
i = 2
While i <= n:
      if isPrime(i-1):
            Print i-1
            count <- count + 1
      i = i*2
print count
isPrime(n){
      if n \le 1:
            return false
      for i from 2 to \sqrt{n}:
            if n mod i is 0:
                   return false
      return true
}
```

```
#include <stdio.h>
#include <stdbool.h>
#include <math.h>
bool isPrime(int n) {
  if (n <= 1)
       return false;
   for (int i = 2; i <= sqrt(n); i++)</pre>
       if (n % i == 0)
           return false;
   return true;
int main() {
  int count = 0;
  int n, i;
   scanf("%d", &n);
  for (i = 2; i <= n; i *= 2) {
       if (isPrime(i - 1)) {
           printf("%d ", i - 1);
           count++;
       }
   printf("\n%d", count);
   return 0;
}
```

سوال نهم

در ابتدا همهی نسخه ها مشکوک به شروع خرابی هستند. در هر مرحله نیمی از نسخهها را از نسخههای مشکوک حذف می کنیم. ابتدا نسخه ای که در نیمه قرار دارد یعنی 512 امین نسخه را چک می کنیم. اگر سالم بود، نیمه ی اول را از لیست مشکوکها خارج می کنیم و در بازه ی 513 تا 1024 به دنبال اولین نسخه ی خراب میگردیم. اگر خراب بود، نیمه ی دوم را از لیست مشکوکها خارج می کنیم و از 0 تا 512 به دنبال اولین نسخه ی خراب می گردیم.

این کار را ادامه می دهیم و دقیقا پس از ده بار بررسی، لیست نسخه های مشکوک به یک نسخه محدود می شود. برای این کار در هر مرحله باید بازه مشکوک را ذخیره کنیم:

Pseudocode

```
find_first_mistake(start, end):
    If start = end:
        return start

middle = (start + end) / 2
    if middle = okay:
        return find_first_mistake(middle+1, end)
    else:
        return find_first_mistake(start, middle)
```

سوال بالا مثالی از الگوریتم بسیار معروفی به نام binary search میباشد. میتوانید از طریق این لینک اطلاعات بیشتری در این باره کسب کنید.