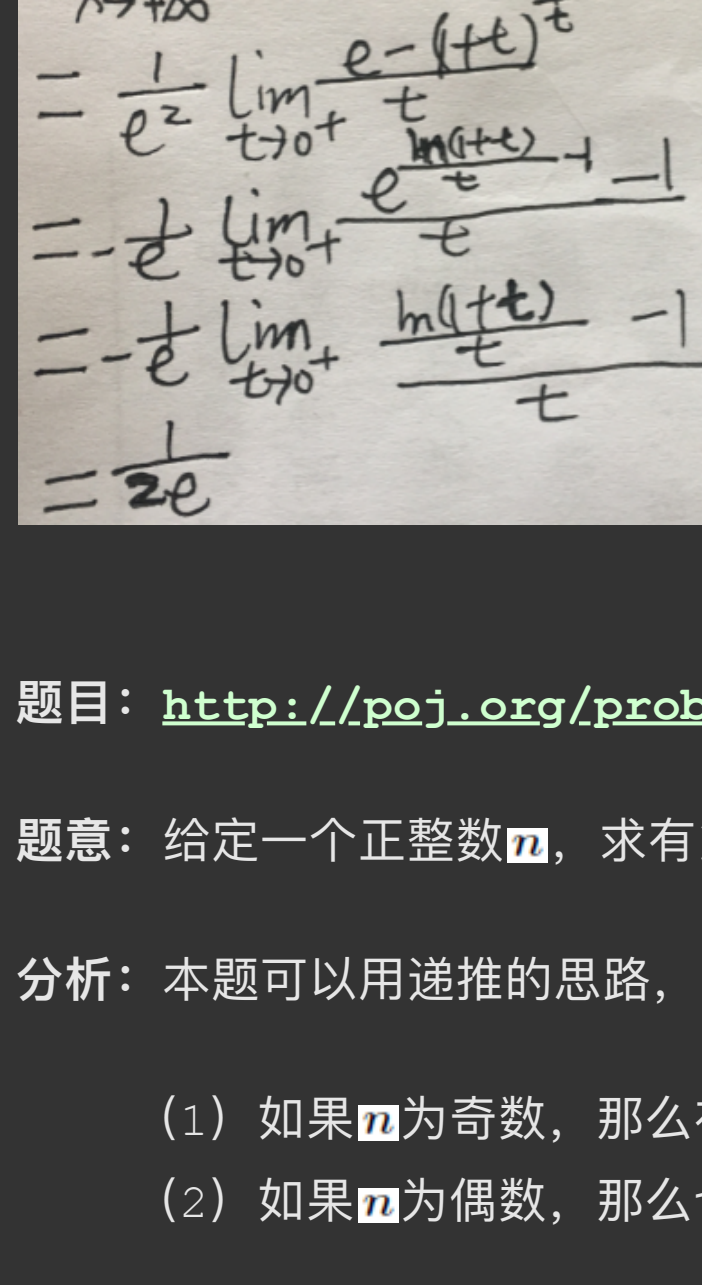


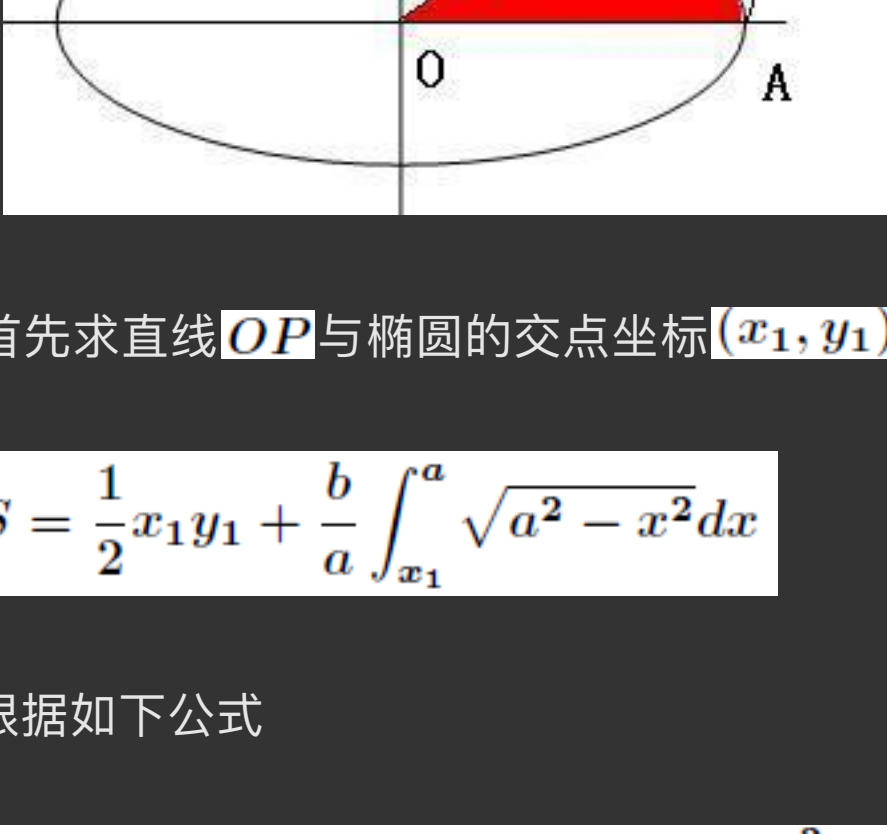
$t \rightarrow 0$
$((a^t + b^t)^{1/2})^{1/n} - ((ab)^{1/2})^{1/n}$ $= (ab)^{1/n} (1/2)^{1/n} / (4((lna)^2 + (lnb)^2)$
错位相减法
形如 $An = Br^nCn$, 其中 $\{Bn\}$ 为等差数列, $\{Cn\}$ 为等比数列:
分别列出 Sn , 再把所有式子同时乘以等比数列的公比 q , 即 $q \cdot Sn$; 然后错开一位, 两个式子相减。
应用于等比数列与等差数列相乘的形式。
4个相同红球和2个相同黑球有多少种排列顺序? 答案: C(2,6)

$f(x)=\frac{1}{2}dx$
 $=\frac{1}{2}(\tan x)^2dx$ #分步积分法, 令 $u=\sin x$
 $=\tan x+C$



题目: http://poj.org/problem?id=2229
题意: 给定一个正整数 n , 求有多少种方法把它写成若干个2幕次的和。
分析: 本题可以用递推的思路, 我们可以明确, 对于一个正整数 n , 它的2的幕次和的表示分情况讨论 <div> (1) 如果n为奇数, 那么在这个表示中一定含有一个1, 把这个1减去, 就是n-1的情况了。 (2) 如果n为偶数, 那么也分情况, 得到$dp[i] = dp[i-2] + dp[i >> 1]$。 </div>

代码:
<pre> 01. #include <iostream> 02. #include <string.h> 03. #include <stdio.h> 04. 05. using namespace std; 06. const int MOD = 1000000000; 07. const int N = 1000005; 08. 09. int dp[N]; 10. 11. void Init() 12. { 13. dp[1] = 1; 14. dp[2] = 2; 15. for(int i = 3; i < N; i++) 16. { 17. if(i & 1) dp[i] = dp[i - 1] % MOD; 18. else dp[i] = (dp[i - 2] + dp[i >> 1]) % MOD; 19. } 20. } 21. 22. int main() 23. { 24. int n; 25. Init(); 26. while(cin>>n) 27. cout<<dp[n]<<endl; 28. return 0; 29. }</pre>

题目: http://acm.hdu.edu.cn/showproblem.php?pid=1714
题意: 如下图, 给定椭圆的标准方程和点 P 的坐标, 求红色区域的面积。


分析: 首先求直线**OP**与椭圆的交点坐标**(x1,y1)**, 然后得到面积公式为

$$S = \frac{1}{2}x_1y_1 + \frac{b}{a}\int_{x_1}^a\sqrt{a^2-x^2}dx$$

根据如下公式

$$\int\sqrt{a^2-x^2}dx = \frac{x}{2}\sqrt{a^2-x^2} + \frac{a^2}{2}\arcsin\frac{x}{a} + C$$

化简后最终结果为

$$\begin{aligned} S &= \frac{ab}{2}\left(\arcsin 1 - \arcsin \frac{x_1}{a}\right) \\ &= \frac{ab}{2}\left(\frac{\pi}{2} - \arcsin \frac{x_1}{a}\right) \\ &= \frac{ab}{2}\arccos \frac{x_1}{a} \end{aligned}$$

代码:
<pre> 01. #include <iostream> 02. #include <iomanip> 03. #include <cmath> 04. 05. using namespace std; 06. 07. int main() 08. { 09. int T; 10. cin>>T; 11. while(T--) 12. { 13. double a, b, x, y; 14. cin>>a>>b>>x>>y; 15. if(y < 0) y = -y; 16. double x1 = a * b * x / sqrt((a * a * y * y + b * b * x * x)); 17. if(x < 0) 18. double t = acos(x1); 19. double area = t * b * a / 2; 20. cout<<fixed<<setprecision(2)<<area<<endl; 21. } 22. return 0; 23. }</pre>

题目: http://acm.hdu.edu.cn/showproblem.php?pid=2554
题意: 给定 n 对数, 每对数的值分别为 1,2,3,...,n , 现在要求判断是否存在一个长度为 2n 的序列, 使得对所有的数, 值为 i 的两个相同数之间所夹的数的个数为 i 。
分析: 假设数 i 的第一个位置为 a1 , 第二个位置为 b1 , 那么有 b1-a1=i+1 , 继续得到

$$\sum_{i=1}^n(b_i-a_i) = \frac{n(n+3)}{2}$$

而对于它们本身会有

$$\sum_{i=1}^n(b_i+a_i) = n(2n+1)$$

这样解得

$$\begin{aligned} \sum_{i=1}^na_i &= \frac{n(3n-1)}{4} \\ \sum_{i=1}^nb_i &= \frac{5n(n+1)}{2} \end{aligned}$$

接下来, 只要保证它们是整数就行。

代码:
<pre> 01. #include <iostream> 02. #include <string.h> 03. #include <stdio.h> 04. 05. using namespace std; 06. typedef long long LL; 07. 08. int main() 09. { 10. int n; 11. while(cin>>n) 12. { 13. if(n % 4 == 0 (3 * n - 1) % 4 == 0) puts("Y"); 14. else puts("N"); 15. } 16. return 0; 17. }</pre>

题目: http://acm.hdu.edu.cn/showproblem.php?pid=1214
题意: 对于一个有环序列, 每次只能对调相邻两位数字, 要得到逆序至少需要操作多少次?
分析: 在直线上移动很简单, 即冒泡排序的方法, 所以最少移动次数为

$$num = \frac{n(n-1)}{2}$$

那么, 在圆环上又是什么情况呢? 事实上在圆环上是把圆环看成两段, 分别移动。那么如何分段, 答案是尽使两段长度相等。证明如下
设总长度为 a , 分段后的长度分别为 a 和 b , 那么得到

$$\begin{aligned} f(a,b) &= \frac{a(a-1)}{2} + \frac{b(b-1)}{2} \\ &= \frac{a(a-1)}{2} + \frac{(n-a)(n-a-1)}{2} \\ &= a^2 - na + \frac{n^2-n}{2} \end{aligned}$$

要使**f(a,b)**取得最大值, 那么取

$$a = \frac{n}{2}$$

代码:
<pre> 01. #include <iostream> 02. #include <string.h> 03. #include <stdio.h> 04. 05. using namespace std; 06. typedef long long LL; 07. 08. int main() 09. { 10. int n; 11. while(cin>>n) 12. { 13. int a = n >> 1; 14. int b = n - a; 15. int ans = a * (a - 1) / 2 + b * (b - 1) / 2; 16. cout<<ans<<endl; 17. } 18. return 0; 19. }</pre>

题目: http://codeforces.com/problemset/problem/248/B
题意: 找出一个最小的 m 位数, 使得它的素因子分解中仅含有2, 3, 5, 7, 如果不存在则输出-1。
分析: 首先 m 小于4的情况很好判断, 接下来只研究 m 大于等于4的情况。我们可以发现 105 × 10ⁿ⁻³ 满足素因子分解中仅含有2, 3, 5, 7的 m 位数, 但不是最小的, 当然这个可以继续减去210, 直到最小即可。即

$$x = 105 \times 10^{n-3} - 210k$$

变换一下, 可以得到最小的**m**位数为

$$x = 10^{n-1} + 5 \times 10^{n-3}mod\ 210$$

代码:
<pre> 01. #include <iostream> 02. #include <string.h> 03. #include <stdio.h> 04. 05. using namespace std; 06. 07. int main() 08. { 09. int n; 10. while(cin>>n) 11. { 12. if(n < 3) 13. { 14. puts("-1"); 15. continue; 16. } 17. if(n == 3) 18. { 19. puts("210"); 20. continue; 21. } 22. printf("1"); 23. int ans = 50; 24. for(int i = 1; i <= n - 4; i++) 25. { 26. printf("0"); 27. ans = ans * 10 % 210; 28. } 29. printf("%03d\n", ans); 30. } 31. return 0; 32. }</pre>

题目: http://www.lydsy.com/JudgeOnline/problem.php?id=2659
题意: 在一个无限大的二维方格平面中, 每次只能移动一个格子, 每次只能向上或左右移动, 并且踩过的格子会消失。
求走 m 步一共有多少种方案。
分析: 设 a_n 为第 n 步向上的方案数, b_n 为第 n 步向左或向右的方案数, f_n 为当前的总方案数。

因为向上只有一个方向, 所以 a_n = a_{n-1} + b_{n-1} , 而之前向上的可以走两个方向, 之前向左或者右的只能按原来的方向继续走, 所以 b_n = 2a_{n-1} + b_{n-1} , 总数为 f_n = a_n + b_n , 最终得到 f_n = 2f_{n-1} + f_{n-2} 。
代码:

<pre> 01. #include <iostream> 02. #include <string.h> 03. #include <stdio.h> 04. 05. using namespace std; 06. typedef long long LL; 07. 08. int main() 09. { 10. LL p, q; 11. while(cin>>p>>q) 12. { 13. if(p == q) cout<<p * q / 4<<endl; 14. else cout<<(p - 1) * (q - 1) / 4<<endl; 15. } 16. return 0; 17. }</pre>
--

题目: http://www.lydsy.com/JudgeOnline/problem.php?id=2659
题意: 给定两个奇质数 P 和 Q , 求如下表达式的值。
$g(p,q) = \sum_{k=1}^{p-1} \lfloor \frac{kq}{p} \rfloor + \sum_{k=1}^{q-1} \lfloor \frac{kp}{q} \rfloor$
分析: 考虑如下直线

$$y = \frac{q}{p}x$$

那么, 题目中表达式的两部分分别代表本直线下方和左方正整点的数目, 如果 P 与 Q 互质, 则这条直线上没有整点, 所以不会重复, 当然 P 与 Q 相等时也是一种情况, 最终答案为矩形整点总数的四分之一。
--

<pre> 01. #include <iostream> 02. #include <string.h> 03. #include <stdio.h> 04. 05. using namespace std; 06. typedef long long LL; 07. 08. int main() 09. { 10. LL p, q; 11. while(cin>>p>>q) 12. { 13. if(p == q) cout<<p * q / 4<<endl; 14. else cout<<(p - 1) * (q - 1) / 4<<endl; 15. } 16. return 0; 17. }</pre>
--

递推关系属于2阶常系数线性齐次递推关系,因此可以利用特征方程求解通项