

测试 2

您的名字: _____

- | 计算器在考试中是不允许使用的。
- | 您可以使用一张在两侧都由您自己写的笔记的 8.5×11 ” 的纸，但是不能有其他的信息源。
- | 您可以假设所有的结果来自讲座、笔记、问题集以及复习练习。
- | 在提供的空格处写出您的解答。如果需要更多的空间，写在包括问题的纸的背面。
- | 保持整洁和写作清晰。您不仅会根据您的答案给分，也根据您表达它们的清晰程度给分。
- | 考试在下午 9:30 结束
- | 祝您好运！

问题	分值	得分	评分者
1	10		
2	10		
3	15		
4	15		
5	20		
6	15		
7	15		
总分	100		

注释：这次考试中，一个“闭形”是一个没有求和符号、乘积符号或者...符号的数学表达式。阶乘和二项式系数可以出现在闭形中。如下面显示的例子。

闭形

$$42$$

$$(\sqrt{x} + 1)^n$$

$$n! + \binom{n}{3}$$

非闭形

$$\sum_{k=0}^n k^2$$

$$\prod_{i=1}^n \left(1 + \frac{1}{i}\right)$$

$$\frac{1}{1} + \frac{1}{2} + \dots + \frac{1}{n}$$

问题 1 [10 分] 令 S 包括所有的没有大于 3 质因子的正整数，然后定义：

$$X = \sum_{k \in S} \frac{1}{k}$$

因此，前面的几个和的项是：

$$X = \frac{1}{1} + \frac{1}{2} + \frac{1}{3} + \frac{1}{4} + \frac{1}{6} + \frac{1}{8} + \frac{1}{9} + \frac{1}{12} + \dots$$

(a) 在方格中写出一个闭形表达式，使得以下等式为真。

$$X = \sum_{j=0}^{\infty} \sum_{k=0}^{\infty}$$



解：每个没有质因数大于 3 的正整数有形式 $2^j 3^k$ ，对于某些非负整数 j 和 k 。因此，表达式

$$\frac{1}{2^j 3^k}$$

使得等式为真。

(b) 写一个闭形表达式到方格中使得等式为真：

$$X =$$



解：我们对无限几何和应用公式两次。

$$\begin{aligned}
\sum_{j=0}^{\infty} \sum_{k=0}^{\infty} \frac{1}{2^j 3^k} &= \sum_{j=0}^{\infty} \frac{1}{2^j} \left(\sum_{k=0}^{\infty} \frac{1}{3^k} \right) \\
&= \sum_{j=0}^{\infty} \frac{1}{2^j} \left(\frac{1}{1 - 1/3} \right) \\
&= \left(\frac{1}{1 - 1/3} \right) \sum_{j=0}^{\infty} \frac{1}{2^j} \\
&= \left(\frac{1}{1 - 1/3} \right) \left(\frac{1}{1 - 1/2} \right) \\
&= 3
\end{aligned}$$

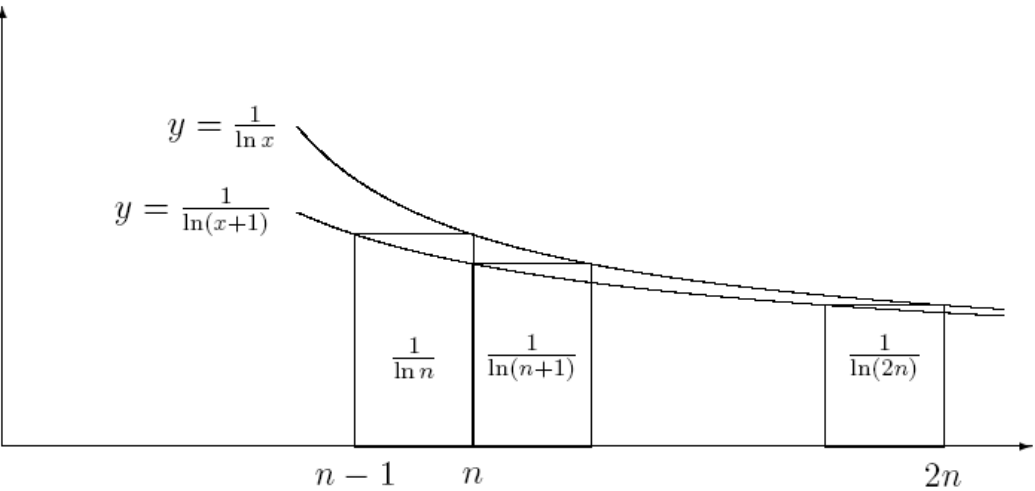
问题 2 [10 分] 推导在和

$$\sum_{k=n}^{2n} \frac{1}{\ln k}$$

上的紧匹配上下界的积分式，这里 $n \geq 3$ 。使用图证明您的答案。不要求积分。您的答案应该没有求值的积分。

(a) 在下面空白处画出您的图。（为了获得完整分数，图必须清楚地说明为什么您的积分界限是正确的。）

解：



→ $\int_{n-1}^{2n} \frac{1}{\ln(x+1)} dx$

(b) 在这里写出您的积分下界

→ $\int_{n-1}^{2n} \frac{1}{\ln x} dx$

(c) 在这里写出您的基本上界

问题 3: [15 分] 求解以下涉及到渐近符号的如下问题。这里 H_n 是第 n 个调和数; 因此, $H_n = 1/2 + 1/2 + \dots + 1/n$ 。

(a) 在右边的能在同行的方格中恰当出现的符号上画圈。(可能超过一个!)

$n^2 = \square \left(\frac{n^2 \log n}{\sqrt{n+1}} \right)$	Θ	O	Ω	o
$2^n = \square (3^n - n^3)$	Θ	O	Ω	o
$2H_n = \square (\ln n)$	Θ	O	Ω	o
$n^{0.01} = \square ((\ln n)^{100})$	Θ	O	Ω	o

解: (1) Ω (2) O, o (3) Θ, O, Ω (4) Ω (5) Ω .

假设 $f(n) \sim g(n)$ 。在下面的每个陈述如果为真, 那么在 “true” 上画圈。剩余的陈述在 “false” 上画圈。

$f(n)^2 \sim g(n)^2$	true	false
$f(n) = O(g(n))$	true	false
$f(n) = o(g(n))$	true	false
$2^{f(n)} = \Theta(2^{g(n)})$	true	false

解: (a) True. (b) True (c) 对于所有的 f, g 为 false (d) false。 令 $f(n) = n, g(n) = n + \log n$ 。

问题 4 [15 分] 一个误导的 MIT 学生设计了一个自我复制的 6.270 的机器人。这个学生每天都构造了这样的机器人，从第 0 天开始。在机器人构建之后的第 n 天，它建造两个它自己的复制。（在所有的后续天中，机器人忙于搜索乒乓球——有 6.270 机器人，毕竟）。这是前面几天发生的事情：

- 第 0 天： 学生构造机器人 R_1 。
- 第 1 天： 学生构造机器人 R_2 。机器人 R_1 构造机器人 R_3 和 R_4 。
- 第 2 天： 学生构造机器人 R_5 。机器人 R_2 构造 R_6 和 R_7 ，机器人 R_3 构造 R_8 和 R_9 ，且机器人 R_4 构造 R_{10} 和 R_{11} 。机器人 R_1 搜索乒乓球。
- 第 3 天： 学生构造 R_{12} 。机器人 R_5, \dots, R_{11} 构造机器人 R_{13}, \dots, R_{26} 。机器人 R_1, R_2, R_3 ，和 R_4 搜索乒乓球。

令 T_n 是在第 n 天结束的时候存在的机器人的个数。因此 $T_0=1, T_1=4, T_2=11, T_3=26$ 。

(a) 在第 n-1 天的时候有多少新的机器人被构建？根据变量 T_{n-1}, T_{n-2}, \dots 和假设 $n \geq 2$ 表示您的答案。

解：在第 n-1 天和第 n-2 天存在的数字的差，也就是 $T_{n-1} - T_{n-2}$

(b) 用递推方程表示 T_n 和充分基例。不要求解递推方程。

解：在第 n 天的机器人的数量等于在第 n-1 天机器人的数量，加上两倍昨天构造的机器人的数量($T_{n-1} - T_{n-2}$)，加上 1 个学生构造的机器人的数量。因此，我们有：

$$\begin{aligned} T_0 &= 1 \\ T_1 &= 4 \\ T_n &= 3T_{n-1} - 2T_{n-2} + 1 \quad (\text{for } n \geq 2) \end{aligned}$$

(c) 一个更被误知道的 6.270 学生设计了另一个自我复制的机器人来捕捉和破坏第一种机器人。在第 n 天结束的时候的这种类型的机器人的数量是 P_n ，这里：

$$\begin{aligned} P_0 &= 0 \\ P_1 &= 1 \\ P_n &= 5P_{n-1} - 6P_{n-2} + 1 \quad (\text{for } n \geq 2) \end{aligned}$$

为 P_n 找到一个闭形表达式。清楚地说明您的工作来获得部分分数。

解：特征方程是 $x^2 - 5x + 6 = 0$ 。右边的因子是 $(x-2)(x-3)$ ，因此根是 2 和 3。对于特解，让我们首先猜测 $P_n = c$ 。替换这个递推方程给出 $c = 5c - 6c + 1$ ，这暗示 $c = 1/2$ 。因此，解的一般形式是：

$$P_n = A \cdot 2^n + B \cdot 3^n + 1/2$$

带入 $P_0 = 0$ 和 $P_1 = 1$ 给出方程：

$$0 = A + B + 1/2$$

$$1 = 2A + 3B + 1/2$$

其解这个系统给出 $A = -2$ 且 $B = 3/2$ 。因此，解是：

$$P_n = -2 \cdot 2^n + \frac{3}{2} \cdot 3^n + 1/2$$

问题 5 [20 分] 求解以下计数问题。您的答案必须是闭形的，但是不需要化简。特别的，您可以在您的回答中留下阶乘和二项式系数。为了符合部分分数，您必须解释您是如何得到您的答案的。

- (a) 四个牌玩家(Alice, Bob, Carol 和 Dave)是从一副 52 张牌中分发 7 张牌一把。这能有多少种不同的方法来完成？

解：有 52 个包括 7 个 A, 7 个 B 和 7 个 C, 7 个 D, 24 个 X(表示在桌子上剩余的扑克)的符号序列。由 Bookkeeper 规则得，因此分发牌的方法有：

$$\frac{51!}{7!^4 24!}$$

- (b) Stinky Peterson 决定在他的床下面开设一个虫子农场。他打算从 4 个基本物种选择 100 个虫子饲养：creepy, crawly, fuzzy 和 slimey。假设他想要每种至少选 10 个，有多少种不同的可能的分布呢？(例如，一种可能的是 20 个 creepy, 20 个 crawly, 10 个 fuzzy 和 50 个 slimey。)

解：首先，他在他的床上每种放 10 个样本。然后他必须从 4 种虫子中选择剩余的 60 个虫子。在这种选择和 63 比特的恰好有 3 个 1 的序列有一个双射，因此通过 Bookkeeper 规则得到分布的数目是：

$$\frac{63!}{60! 3!} = \binom{63}{60}$$

- (c) 在比赛中有 n 个跑步运动员。在比赛前，每个选手分配一个 1 到 n 的数字。选手在 $n!$ 之一中的任何顺序完成比赛。在多少这些顺序是第一个完成者不是 #1，第二个完成者不是 #2，第三个完成者不是 #3？

解：令 P_k 是在选手 # k 是第 k 个完成者的完成顺序的集合。在这些项中，解是：

$$\begin{aligned} n! - |P_1 \cup P_2 \cup P_3| &= n! - (|P_1| + |P_2| + |P_3| \\ &\quad - |P_1 \cap P_2| - |P_1 \cap P_3| - |P_2 \cap P_3| \\ &\quad + |P_1 \cap P_2 \cap P_3|) \\ &= n! - 3(n-1)! + 3(n-2)! - (n-3)! \end{aligned}$$

- (d) 存在多少种方法来停放 4 个相同的 SUV 和 10 个相同的汽车在有 20 个停放空间的一行中，如果 SUV 是太宽以致于不能挨着停放？例如这里是一个可能的停放：

S		c	c			c	S	c	S		c	c		c		c	S	c	c
U		a	a			a	U	a	U		a	a		a		a	U	a	a
V		r	r			r	V	r	V		r	r		r		r	V	r	r

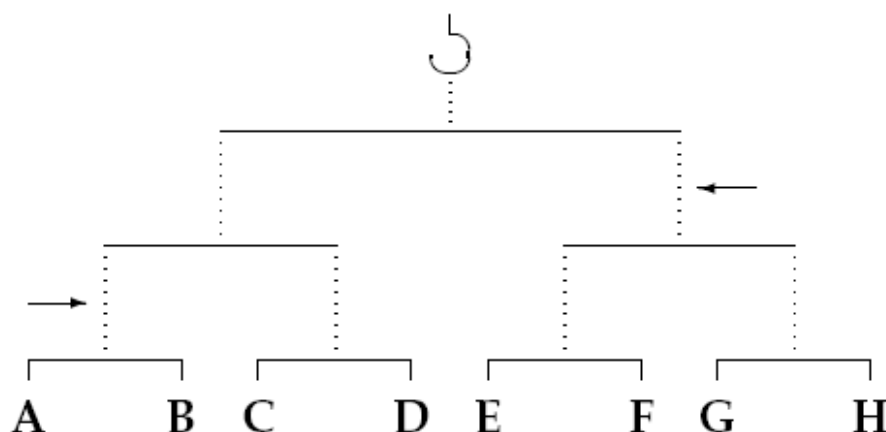
解：首先，让我们停放 SUV。完成这件事情的方法等于从书架上选择 20 本数，使得相邻的

书不被选择——一个你以前见到的问题。答案是 $\binom{17}{4}$ 。现在，10 量车能在 16 个剩余的空

间以 $\binom{16}{10}$ 方式停放。因此总的停放的可能数是：

$$\binom{17}{4} \cdot \binom{16}{10}$$

(e) 一个可移动物悬挂结构从 7 个横着放着的杆（用实线表示），7 个垂直的绳子（用点线表示），和 8 个玩具（用字母 A-H 表示）。



许多不同的玩具安排能通过扭曲绳子来得到。例如，扭曲标号 \rightarrow 箭头的绳子能交换玩具 A 和 B。扭曲标记 \mathbf{B} -的绳子能翻转玩具 E, F, G 和 H。令一方面没有扭曲交换玩具 B 和 C 的组合。两个移动物是不同的，如果一个能通过扭曲绳子获得另一个。有多少个不同的可能的移动物？

解：有 $8!$ 种不同序列的万绝。每种移动物能被配置 2^7 不同的方式，通过扭转或者不扭转 7 个上面的绳子。因此，存在 2^7 到 1 的从序列到移动物的映射。通过除法规则，不同的移动物的数量是 $8!/2^7 = 315$ 。

问题 6 [15 分] 一个序列通过从另一个序列中删除一个或更多的项。例如，序列(1, 2, 3, 4, 5)包括(2, 4, 5)为子序列。

定理 每个 $n^2 + 1$ 的序列不同的整数包括程度为 $n+1$ 的子序列的增加或降低。

例如，在 $3^2 + 1 = 10$ 项序列(5, 6, 1, 4, 9, 0, 2, 7, 8, 3)，下划线项形成一个长度为 $3 + 1 = 4$ 的增长序列。填写在下面提供的证明的大纲中。

证明：

(a) 标签在序列中的每个长度是最长增长的以这个项结束的子序列。例如，这里是下面列举的有相应标签在的序列。

(2,	6,	1,	5,	4,	9,	0,	8,	3,	7)
	<div>1</div>	<div>2</div>	<div>1</div>	<div></div>	<div></div>	<div></div>	<div></div>	<div></div>	<div></div>	<div></div>	

解： 1, 2, 1, 2, 2, 3, 1, 3, 2, 3

(b) 现在有两种情况。如果某项标签 $n+1$ 或者更高，那么定理为真，因为：

解：这意味着长度至少是 $n+1$ 的增长序列以这项结束。

(c) 否则，至少 $n+1$ 项必须有同样的标签 $b \in \{1, 2, \dots, n\}$ 因为鸽巢原理。

解：把标签为鸽子，数字 $1, 2, \dots, n$ 是鸽巢。把每个标签分配到它的值。因为有 $n^2 + 1$ 个鸽子且仅有 n 个鸽巢，一些 $n+1$ 个鸽子必须分配到同样的鸽巢 b 。

(d) 在这种情况下也为真，因为

解： $N+1$ 项的每个都标签 b 必须小于前面的一个。（否则，标前为 b 的项可能被添加到长度 b 增长的在它前面结束的序列来获得一个长度 $-(b+1)$ 增长的序列。但是那么，项应该实际标签为 $b+1$ 。）因此，标签为 $n+1$ 的项形成一个递减的序列。

问题 7 [15 分] 在危险的 Dan 的生命中的每天都有潜在的灾难：

Dan 可能或不可能把他的早餐燕麦泼到他的电脑键盘上。

Dan 可能或不可能在出门的路上掉落到前面的楼梯。

Dan 戳到他的脚趾头 0 次或更多次。

Dan 脱口说出某些愚蠢的事情偶数次。

令 T_n 是 Dan 在一天中遭受到的 n 个不幸的不同组合。例如， $T_3=7$ ，因为存在 3 个不幸的 7 种可能的组合：

泼	0 1 0 1 1 0 0
跌	0 0 1 1 0 1 0
戳	3 2 2 1 0 0 1
脱口说出	0 0 0 0 2 2 2

(a) 给出 对序列 $\{T_0, T_1, T_2, \dots\}$ 的生成函数 $g(x)$ 。

解：我们对泼 $(1+x)$ ，跌 $(1+x)$ ，戳 $(1+x+x^2+\dots=1/(1-x))$ ，以及脱口说出 $(1+x^2+x^4+\dots=1/(1-x^2))$ 做生成函数乘法：

$$\frac{(1+x)^2}{(1-x)(1-x^2)} = \frac{1+x}{(1-x)^2}$$

(b) 把整数放入方格种，让等式为真：

$$g(x) = \frac{\boxed{}}{1-x} + \frac{\boxed{}}{(1-x)^2}$$

解：-1, 2。

(c) 在方格中放入闭形表达式，让等式为真：

$$T_n =$$



记住 $1/(1-x)^2$ 生成序列 $\langle 1, 2, 3, \dots \rangle$.

解: $2(n+1) - 1 = 2n + 1$