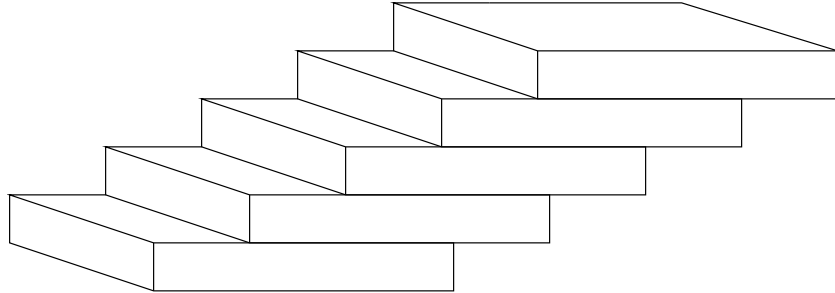
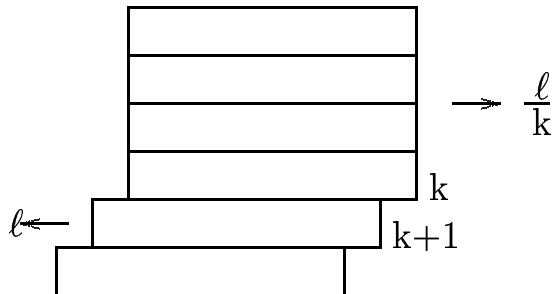


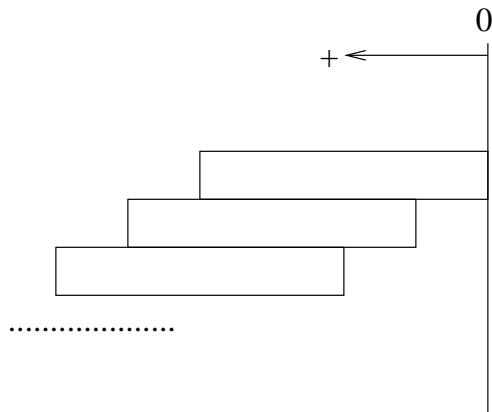
堆木板

將長、寬、高及密度皆相同的均勻木板一片片往上堆，堆的時候遵循以下規則，木板的兩個側面須上下對齊，而上方的木板必須較下方的木板靠右或是重疊，在維持不倒塌的情形之下，該怎麼堆才能使最上和最下兩塊木板在水平方向的差距最大呢？又此時差距為多少？



解：最大差距發生在：從上方算下來總共 k 塊木板的重心剛好落在從上方算下來第 $k+1$ 塊木板的最右端。如果最大差距的堆法不滿足上述，即對某個 k ，上方算下來總共 k 塊木板的重心，在上方算下來第 $k+1$ 塊木板最右端的左側，此時可將第 $k+1$ 塊木板向左移動 l ，上方 k 塊木板向右移動 $\frac{l}{k}$ ， l 取夠小使得上方 k 塊木板的重心仍然不超過 $k+1$ 塊木板的最右端，此時一方面這 $k+1$ 塊木板的重心維持不變，所以不會導致倒塌，而最上和最下的木板的差距可以變得更大。





現在計算這最大差距的值，假設木板側面的長為2，定最上一塊木板的右端水平坐標為0，左方為正向， a_k 代表上方第k塊木板重心的水平坐標，則 $a_1 = 1, a_2 = a_1 + 1 = 2, a_3 = \frac{a_1 + a_2}{2} + 1 = \frac{5}{2}, \dots$

$$\begin{aligned}
 a_n &= \frac{\sum_{k=1}^{n-1} a_k}{n-1} + 1 \\
 &= \frac{\sum_{k=1}^{n-2} a_k + a_{n-1}}{n-1} + 1 \\
 &= \frac{(a_{n-1}-1)(n-2) + a_{n-1}}{n-1} + 1 \\
 &= a_{n-1} + \frac{1}{n-1}
 \end{aligned}$$

$\therefore a_n = a_1 + \sum_{k=1}^{n-1} \frac{1}{k} \Rightarrow a_n - a_1 = \sum_{k=1}^{n-1} \frac{1}{k}$ ，此為最大差距減2。又 $\lim_{n \rightarrow \infty} \sum_{k=1}^{n-1} \frac{1}{k} = \infty$ ，由此可看出，只要n夠大(即木板夠多)，此差距要有多大都辦得到，是不是有點出乎意料呢？