



① 判断起始位置是否为0，若为

\* 完成功能：② 判断0的个数，1是否可以表示为  $n=2^k$  ( $k=1, 2, 3 \dots$ )

如果可以 输出 accept

不可以 输出 reject

③ 若满足 accept 条件，则将纸带第 k 位置为 1

④ 不判断纸带起始位置，若是 0 或 X 则直接 Reject

\* 若为0则进行以下判定：

i) 若所有 0 的个数 n 可以表示为  $n=2^k$  ( $k=1, 2, 3 \dots$ )，则表示纸带

合格，将纸带第 k 位 0 改成 1，将剩下的 0 改成 X。

ii) 若 0 的个数 n 不可以表示为  $n=2^k$  ( $k=1, 2, 3 \dots$ )，则表示

纸带不合格，对纸带进行以下操作：

1) 所有从第二个 0 起，对所有 0 从 1 开始标号，将所有奇数位标号的“0”改为“X”。

2) 将获得的纸带中 0 的个数为奇数，则 Reject

否则重复 1) 的步骤，直到 “0”的个数成奇数

然 Reject

5). 基本内容：所有算法上可计算的问题同样可由图灵机计算。  
以任何常规编程语言编写的计算机程序都可以翻译成一台图灵机，反之  
任何一台图灵机也可以翻译成大部分编程语言的程序。

意义：应用到物理上，该论题有很多可能的意义。

① 宇宙是一台图灵机（由此在物理上对非递归函数的计算是不可能的）。

6). 主要特点：将计算分为了 输入设备，输出设备，运算器，控制器，存储器。  
五个模块

区别：冯诺依曼架构的数据总线和指令总线是统一的

。哈佛架构中；数据总线和指令总线是独立的，这使得指令获取和  
数据存储可以同时进行，大大提高了程序的执行效率。

区分方法：根据指令周期的不同阶段，区分从内存取出的是指令还是数据。

存储器中的每段存储空间都会有一个地址，每个指令都包括一段操作数和一段空间地址，  
CPU会根据操作数去处理地址所指的数据。