Problem: 经定一户手。a皆为binary string, 可视户为 program 判断P是否会在《作為input 時 halt 若是 return 1 但若P會run forever 則 return 0 Theorem: 不存在 - program T解 Halling Problem Proof by contridiction, 設存在該 program為 Half [P, a] 則達構另- program 如下,含為乙,會使用Halt 作為 rub routine Program (x) if Hall(x, x) then

loop Frever

可見 Z halts ⇔ Halt(x,x)=0

再來 考慮 Program (Z) 的情形

<sup>Q.</sup> 若Program (Z) 不會停 🖨 Halt(Z, Z) = 1

表示 Program 在以 program 自身為 input 下會 halt 1 <del>×</del>/

@ 若Program (Z) 管侍的 Halt(Z,Z)=0 表示 Program 在以 program 自身為 input 下不會 halt 1——/

故可知 Halting problem 不存在 determinatic algorithm, 為non-decidable