朝的計通法(Frog問題E伤)(二) To An it Dista (Dynamic Programming) 一 Fisht: 問題全体を一連。部分問題に上手に分解し、名部分問題 吃好す了解EXE化しば成ら、小はは部分問題から、より大きな部分問題 へと物に解をなめていく手法、 (91) Frog Polled N」の足場があって、を(OSi≤N-1)番目の足場、落さけれてきある。 神めカエいは (番目。足場にいて、以下のいずれか。行動を操り返して N一商目の足場を目指す. · 足場 2 -> 足場 2+1 人と特動 (コスト= lhi - hi+1) · 足場 i -> 足場 i+2 , (コスト = [hi - hi+2])

カエルが、N一番目の記場に辿りつくまでに要するコストの総知の最小値 艺术的是. (15) N=7. $h\bar{z} = \{2,9,4,5,1,6,6\}$ 〈解法〉 72+=7 72+=5 72+=1 72+=4. 72+=5 (其以 3 a は コストの年後4日) つ 神村にいるのでコスト=0. 2= 0 12 m -)]2|-=7 c6 7}" i = 7

$$i = 3$$
 v $\rightarrow \begin{cases} (-33 : 72t = 4 : 50m) = 7t + 4 = 11 \\ 2-33 : 72t = 1 : 50m) = 2 + 1 = 3 = 0 \end{cases}$
 $i = 4$ v $\rightarrow \begin{cases} 2-94 : 72t = 3 : 50m = 2 + 3 = 5 = 0 \\ 3-94 : 72t = 4 : 50m = 3 + 4 = 7 \end{cases}$
 $i = 5$ v $\rightarrow \begin{cases} 3-5 : 72t = 4 : 50m = 3 + 4 = 7 \\ 3-5 : 72t = 5 : 50m = 3 + 1 = 4 = 0 \end{cases}$
 $i = 5$ v $\rightarrow \begin{cases} 4-96 : 72t = 7 : 50m = 5 + 9 = 14 \\ 5-96 : 72t = 7 : 50m = 4 + 4 = 8 \end{cases}$
 $i = 6$ $\rightarrow 6$ 6$ \rightarrow