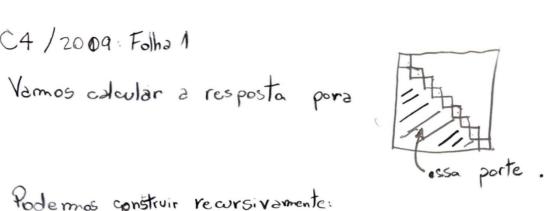
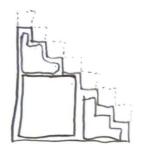
C4/2009: Folha 1



Podermos construir recursivamente:



Seja xn a resposta pra um quadrado de lado n.

Lema 1: Se o quadrado injerior esquerdo não está no mesmo retângulo de uma célula de diagonal, então hó outra conjiguração com tal propriedade com perímetro menor ou igual.

Provo: Algoritmo:

Suponha que o retângulo que contem o (1,1) possui o (x,y) como célula superior esquerda.

- · (x+1,y) e. (x,y+1) estão em retângulos diferentes.
- · (x+1, y+1) não está no masmo retângulo que (x+1, y) (1)

11 h n 4 h n (x,y+1).

- . SPG, vole (1). Entoo, extender o retangulo x.y pora (x+1) x y .@ · Repetir até que x+y=n.
- PS. Em @, a borda crioda e, no máximo, 2 y e, a bordo retireda é, no mínimo 2y. Logo, a borda não avementa.

C4/2009: Folha 2 Podemos supor que existe a t.g. (1,1) e (a, n-o) estão no mesmo retingulo Assim: Xn = 12n + xa + xn-a , por algum a & {1, ..., n-1} Vomos prover que xn > 2n·logn. Bose: n=1 x1=0, 2.1.0 . 1 h=2 x2=4, 2.2.1 Hipotese: Xx > 2x. logk, Yx<n. Xn = 2n + xa + xn-a >, 2n + 2a loga +2(n-a) log (n-a), pora olgam a {1, ..., n-1} Mas, se f(x) = x · log x + (n-x) log(n-x) => $\Rightarrow \int '(x) = \log x + \frac{x \cdot 1}{x} \cdot \frac{1}{\ln 2} - \log (h - x) - \frac{(h - x) \cdot 1}{(h - x)} \cdot \frac{1}{\ln 2}$ = logx - log(n-x)

· f'(x)<0, se x< n/2 e f(x)>0, se x> n/2 => >> f(x)> f(mz), Ax. =>xlogx+(n-x).log(n-x)>n(logn-1)

Logo, Xn > 2n + 2n (logn - 1) = 2n/logn.

No coso em que n=2 m > 2 m > 2 m 1. m. Com a construção inicial, essa é a melhor formo:

Perimetro totol = 2-(2 m+1 m) + 4·(2m) = 2 m+2 (m+1).