

**Problema 6.** Seja  $P$  um polígono convexo de  $n$  vértices,  $n \geq 4$ . Podemos partitionar  $P$  em triângulos traçando diagonais que não se interceptam no interior de  $P$ . Uma tal partição é chamada de *triangulação*. Um conjunto  $X$  de diagonais de  $P$  é dito *obstrutivo* se qualquer triangulação de  $P$  utiliza ao menos uma diagonal de  $X$ . Determine, em função de  $n$ , a menor quantidade possível de elementos de um conjunto obstrutivo.

**Solução.** Vamos mostrar que a menor quantidade de elementos de um conjunto obstrutivo de um polígono  $P$  de  $n$  vértices é  $n - 2$ . Para isso, começemos provando o seguinte

**Lema.** Dado um vértice  $v$  qualquer de um polígono de  $n$  vértices, todo conjunto obstrutivo possui ao menos uma diagonal que tenha  $v$  como extremidade.

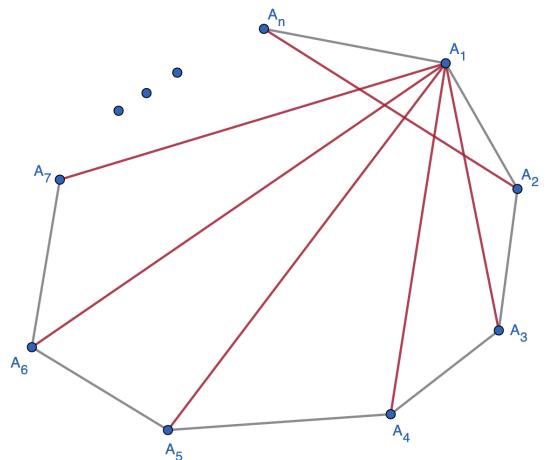
*Prova.* Considere a triangulação em “leque”, obtida traçando todas as diagonais a partir de  $v$ . Se  $S$  é um conjunto obstrutivo, então alguma diagonal dessa triangulação deve estar em  $S$ . Como toda diagonal dessa triangulação tem como extremo  $v$ , o resultado segue.  $\square$

Agora exibimos um conjunto obstrutivo com  $n - 2$  diagonais:

Considere o conjunto obstrutivo (figura ao lado)

$$S = \{A_1A_3, A_1A_4, A_1A_5, \dots, A_{n-1}A_1, A_2A_n\}.$$

Fixe o vértice  $A_1$  do polígono e considere o conjunto das diagonais  $A_1A_3, A_1A_4, \dots, A_1A_{n-1}$ . Esse conjunto possui  $n - 3$  diagonais. Além disso, acrescente a diagonal  $A_2A_n$ , totalizando  $n - 2$  diagonais. Dada uma triangulação qualquer, há duas possibilidades: ou  $A_1$  é extremo de uma diagonal, ou faz parte da “orelha”  $A_nA_1A_2$ . De qualquer forma,  $S$  contém ao menos uma dessas diagonais e, portanto, o conjunto é obstrutivo.



Resta mostrar que um conjunto obstrutivo não pode ter menos do que  $n - 2$  elementos. Faremos isso por indução em  $n$ .

Para  $n = 4$ , só há duas triangulações possíveis, cada uma usando exatamente uma das duas diagonais possíveis. Sendo assim, nosso  $S$  tem 2 elementos.

Suponha que para algum  $n \geq 4$  todo conjunto obstrutivo em um polígono de  $n$  lados possui ao menos  $n - 2$  diagonais. Considere agora um polígono de  $(n + 1)$  lados e suponha que exista um conjunto obstrutivo  $S$  com  $|S| \leq n - 2$  diagonais. Fixe um vértice  $A_i$  do polígono. Note que, pelo lema, existe alguma diagonal de  $S$  que tem  $A_i$  como extremo. Assim, removendo o vértice  $A_i$  e todas as diagonais incidentes a ele, obtemos um polígono  $P'$  de  $n$  lados com um conjunto obstrutivo  $S'$  com no máximo  $(n - 3)$  diagonais, já que  $|S'| \leq |S| - 1 \leq (n - 2) - 1 = n - 3$ . Mas, pela hipótese de indução, um conjunto obstrutivo de  $P'$  possui pelo menos  $n - 2$  elementos, absurdo!

Assim, todo conjunto obstrutivo possui pelo menos  $n - 2$  diagonais. Como já exibimos um exemplo com  $n - 2$  diagonais, essa é a menor quantidade possível.  $\blacksquare$

# Critérios de Correção

*Soluções diferentes serão pontuadas de forma equivalente aos critérios abaixo.  
Qualquer solução completa e correta vale 10 pontos.*

## Problema 6

### Pontuações principais

As pontuações não são cumulativas dentro de cada critério principal.

1. Provar o lema, ou alguma afirmação equivalente ..... **até 2 pontos**
  - (a) Apenas citar o lema, ou afirmação equivalente, mas sem provar ..... *1 ponto*
2. Exibir um exemplo de conjunto obstrutivo com  $n - 2$  diagonais, justificando o fato dele ser obstrutivo. **até 2 pontos**
  - (a) Apenas exibir o conjunto obstrutivo, sem justificar ..... *1 ponto*
3. Provar que um conjunto obstrutivo não pode ter menos do que  $n - 2$  elementos, por indução ou qualquer outra técnica. ..... **até 6 pontos**
  - (a) Iniciar a demonstração por indução, sem conseguir concluir ..... *até 2 pontos*

### Outras pontuações (não cumulativas)

1. Fazer pelo menos dois casos particulares e conjecturar corretamente o tamanho mínimo de um conjunto obstrutivo do caso geral ..... **1 ponto**