

Interesting loci

Oleg Muskarov
+ Contributors

An old problem (of Piaciotto) attacked by various methods

Find the locus of points from which a given triangle looks isosceles.

ДИНАМИЧНО ОТКЛОНЕНИЕ В ГЕОМЕТРИЯ

Както се вижда, класът на Геометрия доста проличава от ЛОГО. Като три-значните примитиви са добавени линията, точките за обектите на геометрията (LINE), източник (SOURCE), дъги (ARC), периферия (CIRCLE) и т.н. и сектори, с които се измислят дадени характеристики на геометричните обекти, като например абсиса (ABSC), ордината (ORD), дължина (LENGTH), ъгъл (BEARING), сектор (SECTOR), радиус (RADIUS), ъгъл (ANGLE). Точките на Геометрия са примитивен OBJECT, който всъщност е MAKE, разширен с възможността да се избират не всички примитивни геометрични стойности и тази стойност да се анулира автоматично при изменение на стойността, класирана в дефиницията ѝ.

В. Напримен?

О. Ако измислим триъгълника от нашата задача, веднага преместваме на върха C не доведе до автоматичното му реконструиране по такъв начин, че страните му a и b , които са дефинирани като отсечки, свързващи C съответно с B и A, да останат свързани с новата стойност на C. Много изчерпвателно на езика на Геометрия ще се разширим по-добре, когато опишем нашата дейност в контекста на задачата.

СТЪПВАНЕ НА МРЕЖАТА

В. Да продължим с метода на мрежата. Ще сменим стъпката, така че да получим повече точки от някакво множество, съдържащо търсеното геометрично място.

О. Ето какво се получава, след като намалим стъпката 5 пъти (фиг. 3).

В. Подобреният район стана доста по-плътен, но този метод не се оказва много практичен, защото времето за пресметване расте много бързо с намаляване на стъпката. Така че може да се използва само за обща ориентация. Все пак благодарение на него лесно можем да забележим, че когато приближаваме графичния курсор, класът на разликата между двата върхове a и b става си при преминаване на зоните от отбелязаните точки.

В. Значи можем да очакваме, че тази разлика ще се актуализира някъде между всички две точки, за които знаеят a и b различен... Можем ли да визуализираме този ефект по-лесно?

МЕТОДЪТ „МАРК-СЪМЪ“

О. Ето програмата и получената картина (фиг. 4).



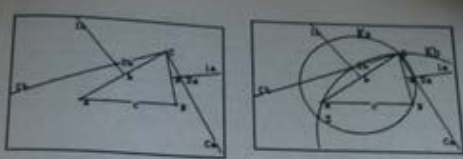
Фиг. 3

Сега можем да построим дъгите (от които a и b се изваждат под еднакъв ъгъл) като части от перифериите K_a и K_b (минаващи съответно през B, C, Da и A, B, Dc). Търсеното геометрично място можем да построим като множество от последователни стойности на точката Z, която е пресечната на K_a и K_b , различна от C (фиг. 10).

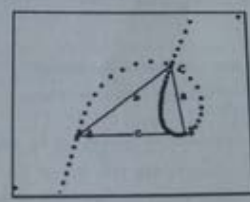
```

OBJECT "Kb CIRCLE3P :C :Du :A
OBJECT "Ka CIRCLE3P :C :Da :B
OBJECT "aa ISEC :Ka :Kb
:сечението на Ka и Kb
OBJECT "Z OTHER :C :aa
Z е „другата“ точка от сечението (не C)
    
```

За да получим представително множество от точки, принадлежащи на геометричното място, достатъчно е да меням α в интервала $(0^\circ, 90^\circ)$ (фиг. 11).



Фиг. 10



Фиг. 11

```

HISTORY "HI :Z
MAKE "at 0.5
WHILE "alpha < 89.5 [OBJECT "alpha :alpha :at]
    
```

Командата HISTORY създава динамично множество HZ (един вид история на точката Z), в която се натрупват всички последователни стойности на Z. В цикъла WHILE се изменя само стойността на α , но поради връзките между съответстващите обекти, всички обекти, зависещи от α (C_a , C_b , K_a , K_b), се актуализират автоматично.


Фиг. 12

HEADLINE OF:
EE : 88-74977
 The Bulletin : 75, 74975

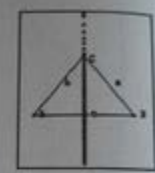
О. Ишия по-просто — ще сменим само стойността на върха C (фиг. 15). Геометричното място в този случай се състои от медианата към основата. А точките A и B са съвсем изолирани. Това ми изглежда доста странно.

В. Интересно какво дават другите методи в този случай?

О. Ето резултатът от мрежовия метод (фиг. 16) и от метода на най-бързото спускане с начална точка A (фиг. 17).



Фиг. 15

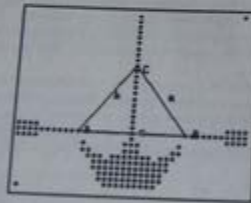


Фиг. 16

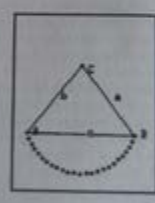
В. Каква разлика промисла! Излиза, че геометричното място се състои от симетралата на основата и от дъгата под нея. И точно това ни подсказваше мрежовият метод. Интересно колко ли е чувствителен геометричното място към малки изменения в този случай? Напримен, ако мрежата съвсем малко вързва.

О. Ще измисля C с една стъпка надясно (основата е 180 стъпки) и ще приложим най-напред метода на най-бързото спускане. Погледни резултата (фиг. 18a, б).

В. Има точка на прекъсване. Нека да сравним този резултат с резултата от геометричния метод (фиг. 19a, б).



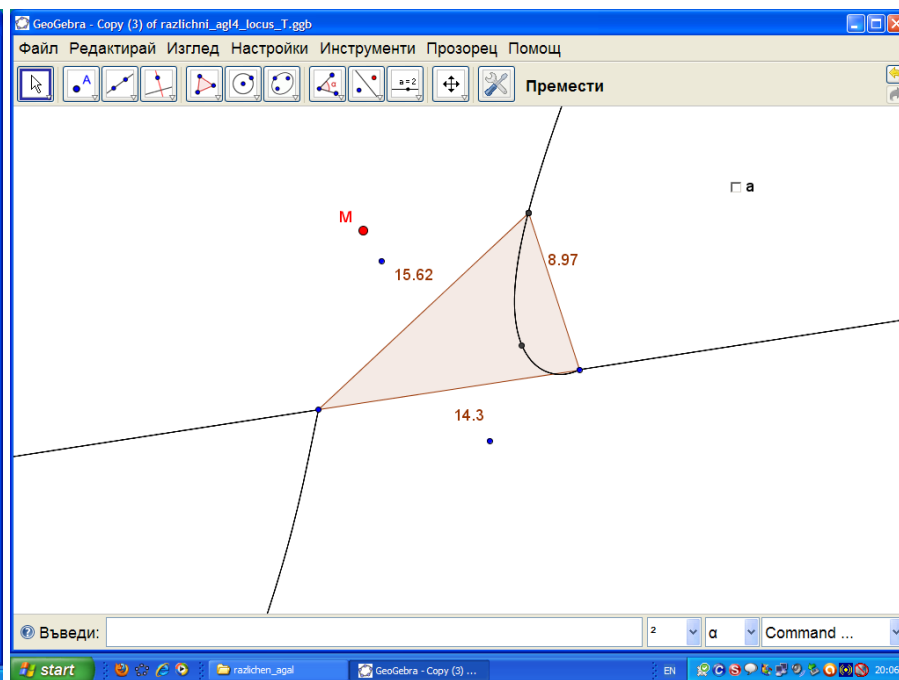
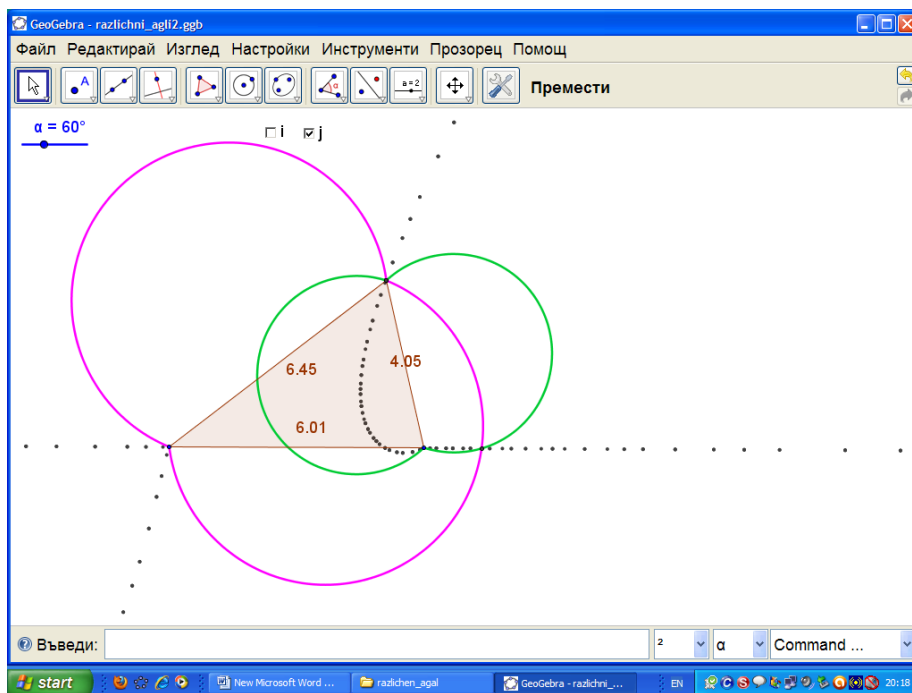
Фиг. 17



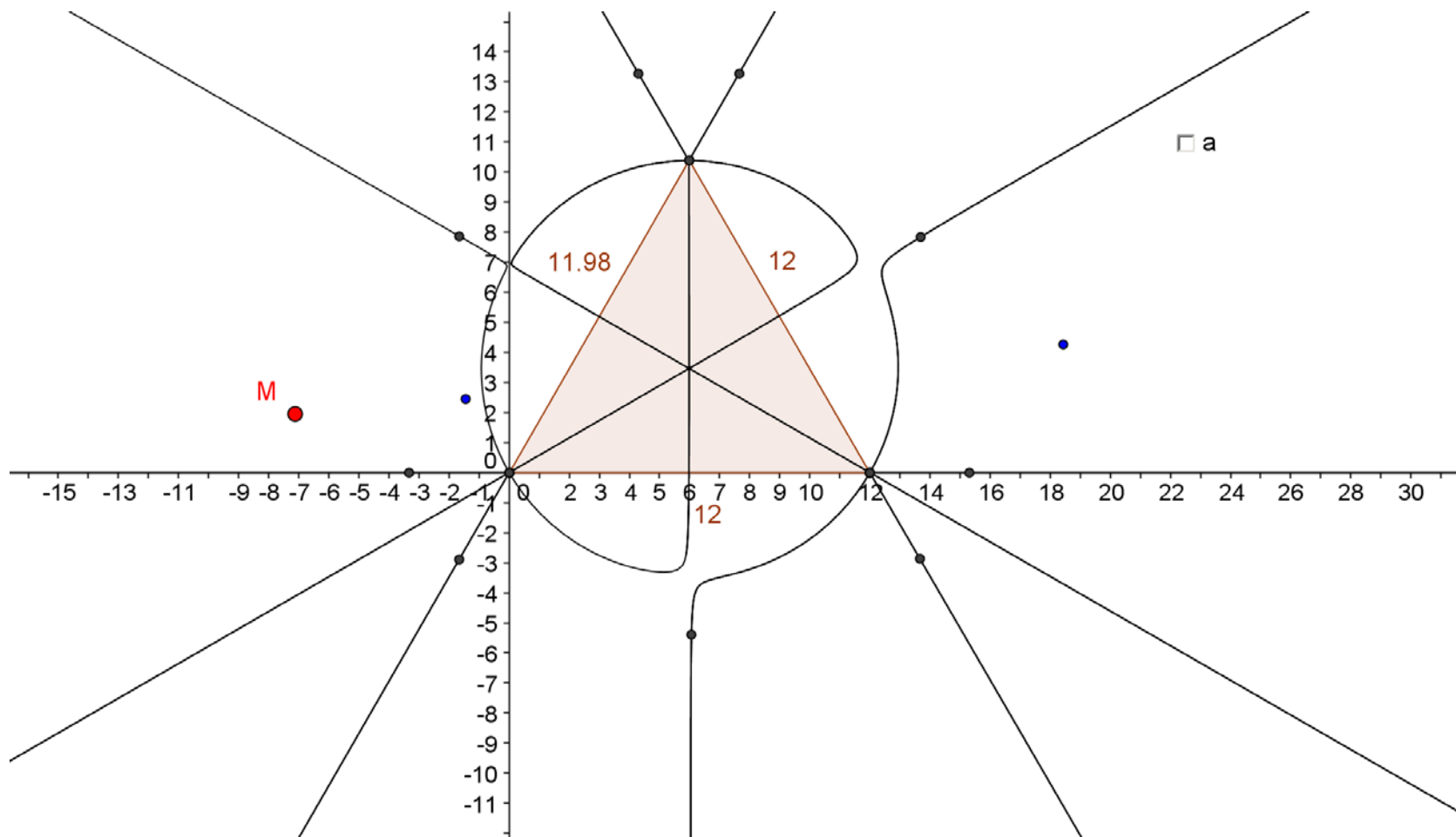
Фиг. 18a, б

The problem of Piaciotto in GG

Find the locus of points from which a given triangle looks isosceles.



Explorations in GG



An *Olympic* problem and its generalizations by a teacher

