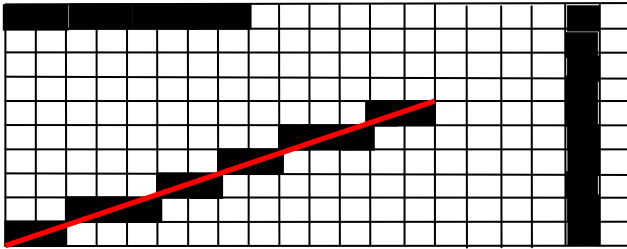


Generarea segmentelor

Fie $A(a,b)$ și $B(c,d)$ două puncte (doi pixeli) de pe ecran și presupunem că trebuie să se genereze punctele de pe segmentul cu extremitățile în aceste puncte. Deoarece ecranul este format dintr-o rețea de puncte (pixeli), în cazul în care segmentul nu este orizontal, sau vertical, atunci acesta apare "zimțat".



Ecuția dreptei care trece prin punctele $A(a,b)$ și $B(c,d)$ este:

$$\frac{x-a}{c-a} = \frac{y-b}{d-b},$$

de unde obținem:

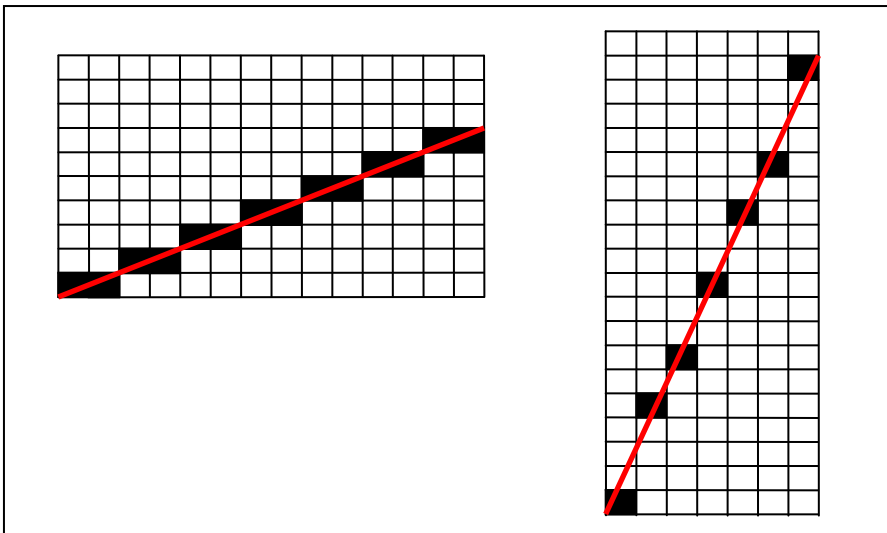
$$(1) \quad y = b + \frac{d-b}{c-a}(x-a)$$

Dacă $c > a$, atunci pentru $x = a, a+1, \dots, c$ se determină pixelul de pe coloana x (coloană de pixeli), aflat cel mai aproape de dreapta (1), deci:

$$(2) \quad y = \left[b + \frac{d-b}{c-a}(x-a) + 0.5 \right]$$

Pentru perechea (x,y) astfel determinată se apelează funcția **ScrivePixel** (funcție pentru desenare, sau altă funcție care folosește punctul generat). Pentru ca formula (2) să se poată folosi și în cazul în care $c < a$, atunci se determină $S = \text{sign}(c-a)$ și se modifică pasul lui x cu S (în loc de 1).

În figura următoare se arată modul de marcarea a pixelilor în două situații.



În al doilea exemplu segmentul apare zimțat și cu o anumită distanță între doi pixeli consecutivi generați (pentru două coloane de pixeli), din cauză că segmentul este mai apropiat de verticală (în algoritm pe fiecare coloană de pixeli se alege un singur pixel). În acest caz trebuie să luăm: $y = b, b+S, \dots, d$, unde $S = \text{sign}(d-b)$, iar pentru fiecare y trebuie să se determine:

$$x = \left[a + \frac{c-a}{d-b}(y-b) + 0.5 \right].$$

Cu un astfel de pixel (x,y) determinat se apelează funcția **ScriePixel**.

Algoritmul sugerat mai sus se poate sistematiza astfel:

```

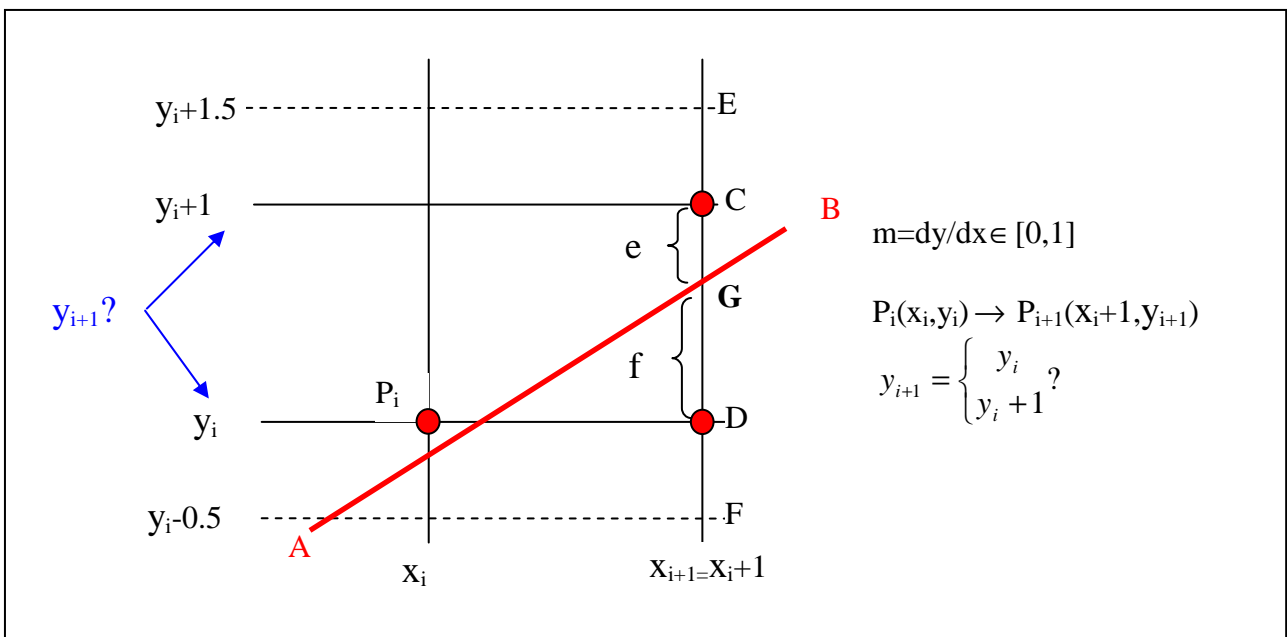
1. Dacă  $a=c$  și  $b=d$ , atunci ScriePunct(a,b);
2. Dacă  $|c-a| \geq |d-b|$ , atunci:
    2.1.  $S = \text{Sign}(c-a)$ ;
    2.2. Pentru  $x=a, a+S, \dots, c$ , execută:
        2.2.1.  $y = \text{round}(b + (d-b) / (c-a) * (x-a))$ ;
        2.2.2. ScriePixel(x,y);
    altfel:
    2.3.  $S = \text{Sign}(d-b)$ ;
    2.4. Pentru  $y=b, b+S, \dots, d$ , execută:
        2.4.1.  $x = \text{round}(a + (c-a) / (d-b) * (y-b))$ ;
        2.4.2. ScriePixel(x,y);

```

Următorul algoritm, numit **algoritmul lui Bresenham**, efectuează operații numai cu numere întregi (deci este mult mai rapid).

Pentru a explica acest algoritm vom presupune, pentru început, că panta dreptei care trece prin punctele A și B (coeficientul unghiular al acestei drepte) este în intervalul $[0,1]$, iar la un moment dat (de exemplu la pasul i din algoritm) s-a marcat pixelul $P_i(x_i, y_i)$, inițial $P_0=A$.

Din presupunerea făcută ($m \in [0,1]$) se deduce că dreapta (AB) va intersecta dreapta $x=x_i+1$ (deci la pasul următor, $i+1$) în punctul G aflat între E și F, unde $C(x_i+1, y_i+1)$, $D(x_i+1, y_i)$, $E(x_i+1, y_i+1.5)$, $F(x_i+1, y_i-0.5)$, după cum se vede în figură.



Trebuie să marcăm pixelul C sau pixelul D. Alegerea între C și D se face în funcție de valorile e și f (cu semnificația din figură). Dreapta (AB) va avea ecuația:

$$y=b+m(x-a),$$

unde: $dx=c-a$, $dy=d-b$, $m=dy/dx$.

De aici deducem coordonatele punctului **G**:

$$G(x_{i+1}, b-ma+m(x_{i+1})).$$

Succesiv obținem:

$$e = y_i + 1 - [b - m * a + m * (x_{i+1})]; f = [b - m * a + m * (x_i + 1)] - y_i;$$

$$f - e = 2 * [b - dy/dx * a + dy/dx * (x_i + 1)] - 2 * y_i - 1;$$

$$(f - e) * dx = 2 * (x_i * dy - y_i * dx) + 2b * dx - 2a * dy + 2 * dy - dx.$$

Vom nota cu $d_i = (f - e) * dx$, valoare pe care o asociem punctului P_i , deci:

$$(3) \quad d_i = 2 * (x_i * dy - y_i * dx) + 2b * dx - 2a * dy + 2 * dy - dx.$$

Deoarece formula de mai sus este adevărată oricare ar fi i , deducem relația:

$$d_{i+1} = 2 * (x_{i+1} * dy - y_{i+1} * dx) + 2b * dx - 2a * dy + 2 * dy - dx.$$

Pentru generarea punctelor putem alege oricum ordinea extremitățile segmentului AB, putem presupune că $dx > 0$ (deci $a < c$). În acest caz semnul lui $(f - e)$ este dat de semnul lui d_i . Pentru a determina o formulă de recurență în calculul lui d_i , vom evalua diferența dintre două valori consecutive ($d_{i+1} - d_i$):

$$d_{i+1} - d_i = 2[(x_{i+1} - x_i) * dy - (y_{i+1} - y_i) * dx].$$

Deoarece: $x_{i+1} = x_i + 1$, $y_{i+1} = y_i$ sau $y_i + 1$, se obține:

$$(2) \quad d_{i+1} = d_i + \begin{cases} 2 * dy, & \text{daca } y_{i+1} = y_i, \text{ (sau daca } d_i < 0) \\ 2 * (dy - dx), & \text{daca } y_{i+1} = y_i + 1, \text{ (sau daca } d_i \geq 0) \end{cases}$$

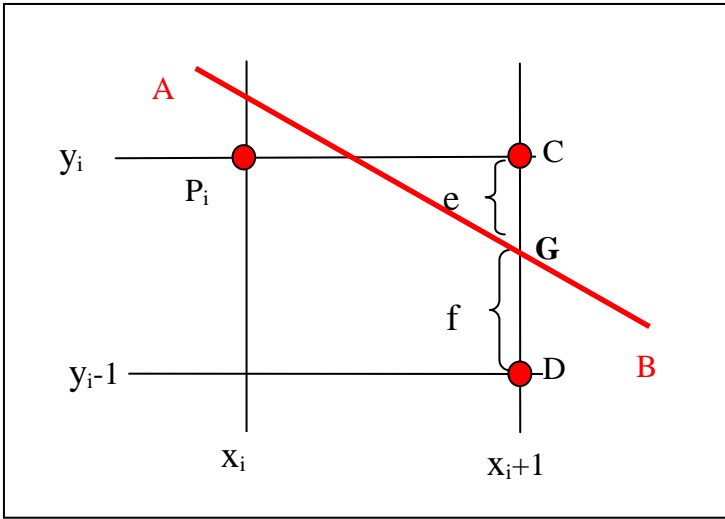
Dacă luăm $P_0 = A(a, b)$, atunci $x_0 = a$, $y_0 = b$, iar din (3) obținem:

$$d_0 = 2 * (x_0 * dy - y_0 * dx) + 2b * dx - 2a * dy + 2 * dy - dx, \\ d_0 = 2 * dy - dx.$$

La pasul i ,

- dacă $d_i = (f - e) * dx \geq 0$, atunci se marchează $P_{i+1} = C$, și $y_{i+1} = y_i + 1$, $d_{i+1} = d_i + 2(dy - dx)$,
- iar dacă $d_i < 0$ (deci $f - e < 0$), atunci se va marca punctul $P_{i+1} = D$, și $y_{i+1} = y_i$, $d_{i+1} = d_i + 2dy$.

Dacă $m = dy/dx \in [-1, 0)$, atunci apare următoarea figură.

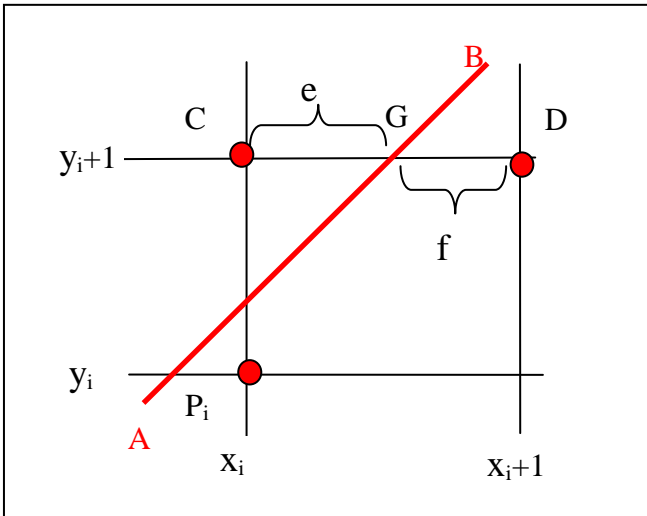


Refăcând toate calculele precedentele, în **ipoteza $dx > 0$** , obținem relația de recurență:

$$d_{i+1} = d_i + \begin{cases} 2 * dy, & \text{daca } y_{i+1} = y_i, \text{ (sau daca } d_i \geq 0) \\ 2 * (dx + dy), & \text{daca } y_{i+1} = y_i + 1, \text{ (sau daca } d_i < 0) \end{cases}$$

iar valoarea inițială este **$d_0 = dx + 2 * dy$** .

Pentru cazul **$m = dy/dx > 1$** , considerăm figura următoare:



Fără explicații, relațiile deduse în cazurile precedente devin:

$$(AB): y - b = m(x - a),$$

$$x = a + \frac{1}{m}(y - b), \text{ sau: } x = a + \frac{dx}{dy}(y - b),$$

$$G(a + \frac{dx}{dy}(y_{i+1} - b), y_{i+1}),$$

$$e - f = 2 * [a + dx/dy * (y_{i+1} - b)] - 2 * x_i - 1;$$

$$(e - f) * dy = 2 * (y_i * dx - x_i * dy) + 2a * dy - 2b * dx + 2 * dx - dy = d_i,$$

$$d_{i+1} = 2 * (y_{i+1} * dx - x_{i+1} * dy) + 2a * dy - 2b * dx + 2 * dx - dy,$$

$$d_{i+1}-d_i = 2[(y_{i+1}-y_i) * dx - (x_{i+1}-x_i) * dy] = \begin{cases} 2 * dx, & \text{daca } x_{y+1} = x_i \\ 2 * (dx - dy), & \text{daca } x_{i+1} = x_i + 1 \end{cases}$$

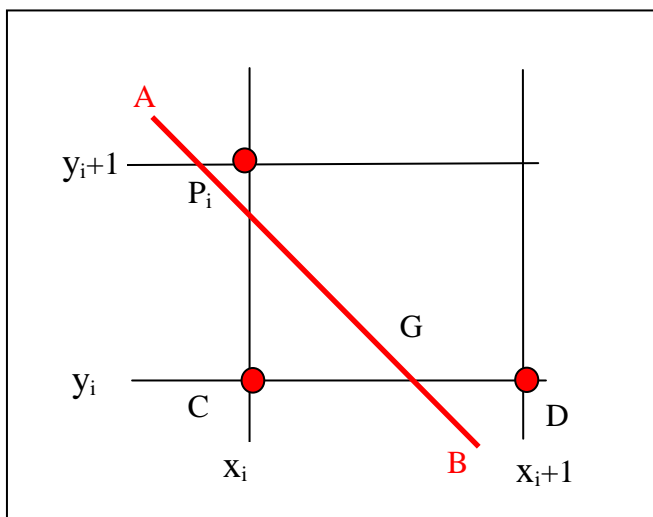
deoarece $(y_{i+1}-y_i)=1$ și $(x_{i+1}-x_i)=0$ sau 1 .

Presupunând $dy > 0$ ($b < d$), atunci semnul lui $(e-f)$ este dat de semnul lui d_i , deci:

$$d_{i+1} = d_i + \begin{cases} 2 * dx, & \text{daca } x_{i+1} = x_i, \text{ (sau daca } d_i < 0) \\ 2 * (dx - dy), & \text{daca } x_{i+1} = x_i + 1, \text{ (sau daca } d_i \geq 0) \end{cases}$$

Pentru $P_0=A(a,b)$, obținem $d_0 = 2 * dx - dy$.

Pentru cazul $m = dy/dx < -1$, avem nevoie de figura următoare:



În ipoteza $dy > 0$ obținem relația de recurență:

$$d_{i+1} = d_i + \begin{cases} 2 * dx, & \text{daca } x_{i+1} = x_i \\ 2 * (dx + dy), & \text{daca } x_{i+1} = x_i + 1 \end{cases}$$

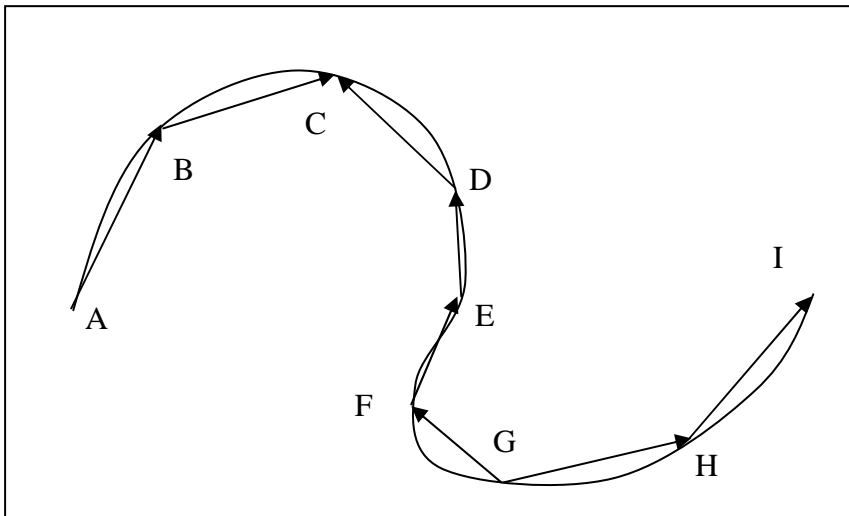
și valoarea de plecare este $d_0 = -2 * dx - dy$.

Prin **sistematizarea** acestor calcule obținem tabelul următor. În partea de jos a tabelului se află valorile inițiale ale variabilelor și relațiile de modificare necesare în cadrul procedurii de generare.

m	[0,1]	[-1,0)	(1, ∞)	(-∞, -1)
Condiție	$dx > 0$	$dx > 0$	$dy > 0$	$dy > 0$
d_0	$2 * dy - dx$	$2 * dy + dx$	$2 * dx - dy$	$-2 * dx - dy$
$d_i \geq 0$	$P_{i+1}(x_{i+1}, y_{i+1})$ $d_{i+1} = d_i + 2 * (dy - dx)$	$P_{i+1}(x_{i+1}, y_i)$ $d_{i+1} = d_i + 2 * dy$	$P_{i+1}(x_{i+1}, y_{i+1})$ $d_{i+1} = d_i + 2 * (dx - dy)$	$P_{i+1}(x_i, y_{i+1})$ $d_{i+1} = d_i + 2 * dx$
$d_i < 0$	$P_{i+1}(x_{i+1}, y_i)$ $d_{i+1} = d_i + 2 * dy$	$P_{i+1}(x_{i+1}, y_{i-1})$ $d_{i+1} = d_i + 2 * (dx + dy)$	$P_{i+1}(x_i, y_{i+1})$ $d_{i+1} = d_i + 2 * dx$	$P_{i+1}(x_{i-1}, y_{i+1})$ $d_{i+1} = d_i + 2 * (dx + dy)$
Valori inițiale	$dd = 2 * dy - dx$ $S1 = 1$ $p1 = 2 * (dy - dx)$ $S2 = 0$ $p2 = 2 * dy$	$dd = 2 * dy + dx$ $S1 = 0$ $p1 = 2 * dy$ $S2 = -1$ $p2 = 2 * (dx + dy)$	$dd = 2 * dx - dy$ $S1 = 1$ $p1 = 2 * (dx - dy)$ $S2 = 0$ $p2 = 2 * dx$	$dd = 2 * dx + dy$ $S1 = 0$ $p1 = 2 * dx$ $S2 = -1$ $p2 = 2 * (dx + dy)$
dd >= 0		$P(x+1, y+S1)$ $x = x+1, y = y+S1$ $dd = dd+p1$		$P(x+S1, y+1)$ $x = x+S1, y = y+1$ $dd = dd+p1$
dd <= 0		$P(x+1, y+S2)$ $x = x+1, y = y+S2$ $dd = dd+p2$		$P(x+1, y+S2)$ $x = x+1, y = y+S2$ $dd = dd+p2$

Algoritmul lui Bresenham, descris mai sus, se poate folosi și pentru desenarea unui segment de dreaptă conform unui "model". Un astfel de model este precizat printr-un șir de biți: $b_0b_1\dots b_{i-1}\dots b_{p-1}$. Bitul b_i egal cu **1** precizează că al i -lea pixel de pe segment se desenează, iar valoarea **0** pentru acest bit va cere ca punctul corespunzător să nu se deseneze. Modelul definit prin p biți se va repeta dacă pe segment sunt mai mult de p puncte..

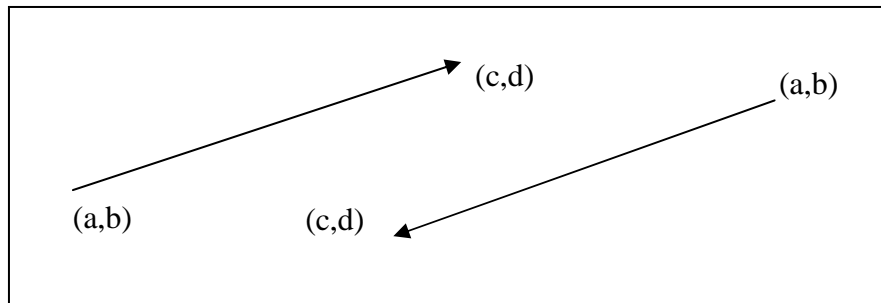
O curbă se desenează, în modul cel mai simplu, printr-o linie poligonală cu vârfurile pe curbă. Algoritmul lui Bresenham se poate folosi foarte bine pentru desenarea fiecărui segment de dreaptă, dacă desenul se face fără un model de biți. Pentru desenarea curbei (printr-o reuniune de segmente) cu ajutorul unui model, metoda amintită nu mai poate fi folosită deoarece poate produce modele neregulate, așa cum se vede din următorul exemplu. Deoarece pentru fiecare segment avem o condiție de respectat ($dx > 0$ sau $dy > 0$),



rezultă că segmentele se vor desena plecând de la o extremitate (pe figură este marcat sensul de generare a punctelor pentru fiecare segment). Se observă că la desenarea curbei ar trebui ca modelul segmentului AB să fie continuat în segmentul CD. La fel ar trebui să se facă o continuare a modelului în fiecare punct intermediar. Analizând ordinea de desenare a segmentelor se

observă că această regulă nu este respectată în punctele C și G. Pentru a reuși desenarea propusă avem nevoie de o modificare a algoritmului lui Bresenham astfel încât să nu mai apară condiția $dx > 0$ sau $dy > 0$, deci desenul să se facă prin generarea pixelilor de la punctul inițial la cel final. Refăcând toate calculele anterioare obținem formulele ce vor fi date în continuare. Din rezultatele obținute se observă că noul algoritm efectuează același număr de operații ca varianta descrisă anterior.

$0 \leq m \leq 1$



Fie $S=1$ dacă $a < c$ și $S=-1$ dacă $a > c$

$$d_i = (f - e) * dx$$

$$d_i = 2 * (x_i * dy - y_i * dx) + 2b * dx - 2a * dy + 2S * dy - S * dx$$

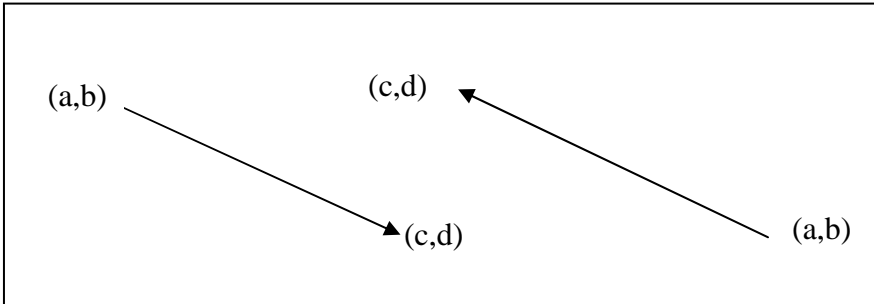
$$d_{i+1} = d_i + 2 * [dy * (x_{i+1} - x_i) - dx * (y_{i+1} - y_i)]$$

$$d_0 = 2S * dy - S * dx$$

Dacă $d_i \geq 0$, atunci $P_{i+1}(x_i + S, y_i + S)$, $d_{i+1} = d_i + 2 * (dy * S - dx * S) = d_i + 2S * (dy - dx)$

Dacă $d_i < 0$, atunci $P_{i+1}(x_i + S, y_i)$, $d_{i+1} = d_i + 2S * dy$.

$-1 \leq m < 0$



Fie $S=1$ dacă $a < c$ și $S=-1$ dacă $a > c$

$$d_i = (f-e) * dx$$

$$d_i = 2 * (x_i * dy - y_i * dx) + 2b * dx - 2a * dy + 2S * dy + S * dx$$

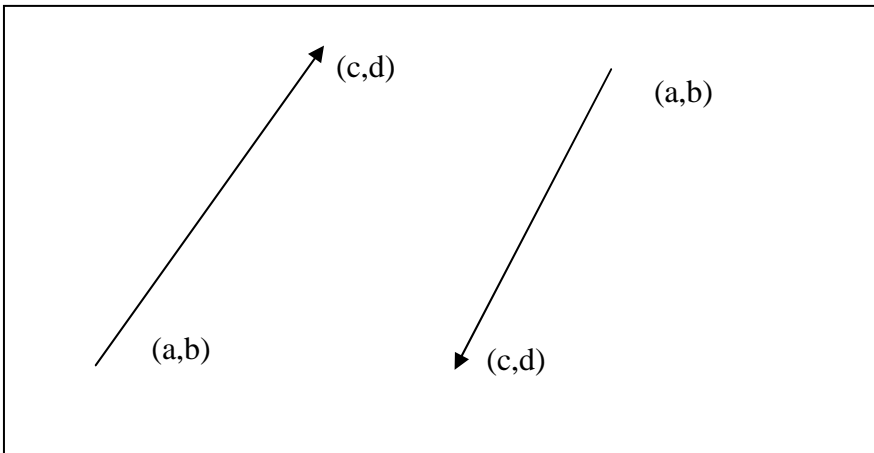
$$d_{i+1} = d_i + 2 * [dy * (x_{i+1} - x_i) - dx * (y_{i+1} - y_i)]$$

$$d_0 = 2S * dy + S * dx$$

Dacă $d_i \geq 0$, atunci $P_{i+1}(x_i + S, y_i)$, $d_{i+1} = d_i + 2S * dy$

Dacă $d_i < 0$, atunci $P_{i+1}(x_i + S, y_i - S)$, $d_{i+1} = d_i + 2S * (dx + dy)$.

$1 < m < \infty$



Fie $S=1$ dacă $b < d$ și $S=-1$ dacă $b > d$

$$d_i = (e-f) * dy$$

$$d_i = 2 * (y_i * dx - x_i * dy) + 2a * dy - 2b * dx + 2S * dx - S * dy$$

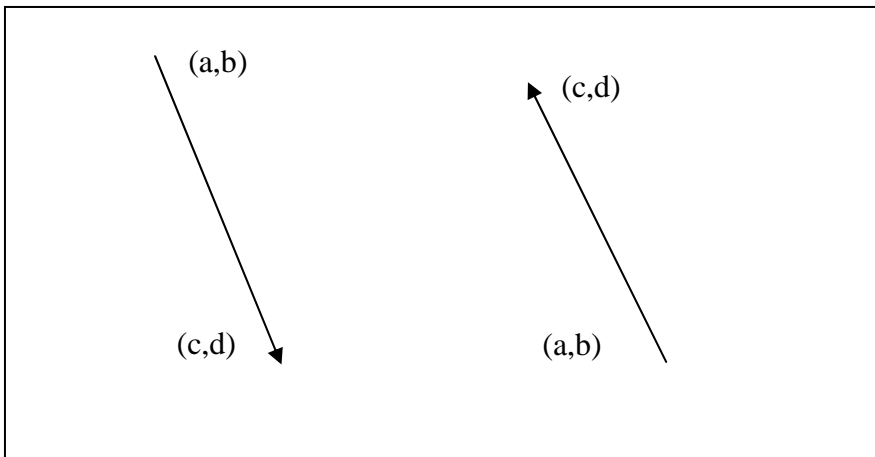
$$d_{i+1} = d_i + 2 * [dx * (y_{i+1} - y_i) - dy * (x_{i+1} - x_i)]$$

$$d_0 = 2S * dx - S * dy$$

Dacă $d_i \geq 0$, atunci $P_{i+1}(x_i + S, y_i + S)$, $d_{i+1} = d_i + 2S * (dx - dy)$

Dacă $d_i < 0$, atunci $P_{i+1}(x_i, y_i + S)$, $d_{i+1} = d_i + 2S * dx$.

$-\infty < m < -1$



Fie $S=1$ dacă $b < d$ și $S=-1$ dacă $b > d$

$$d_i = (e-f) * dy$$

$$d_i = 2 * (y_i * dx - x_i * dy) + 2a * dy - 2b * dx + 2S * dx + S * dy$$

$$d_{i+1} = d_i + 2 * [dx * (y_{i+1} - y_i) - dy * (x_{i+1} - x_i)]$$

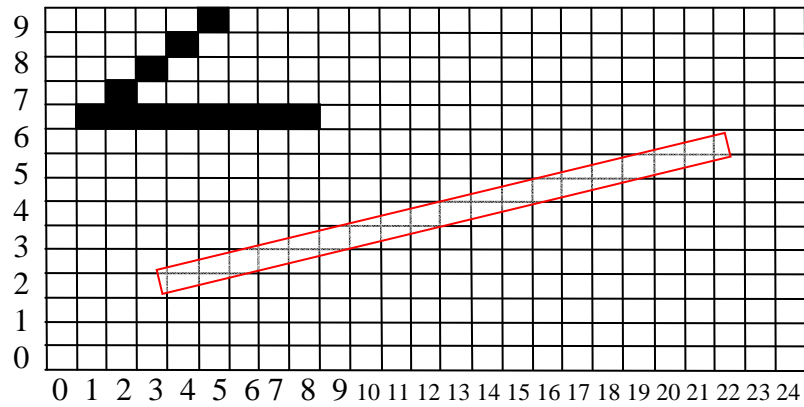
$$d_0 = 2S * dx + S * dy$$

Dacă $d_i \geq 0$, atunci $P_{i+1}(x_i, y_i + S)$, $d_{i+1} = d_i + 2S * dx$

Dacă $d_i < 0$, atunci $P_{i+1}(x_i - S, y_i)$, $d_{i+1} = d_i + 2S * (dx + dy)$.

	dx=c-a; dy=d-b;			
	S=1 dacă a<c, altfel S=-1		S=1 dacă b<d, altfel S=-1	
m	[0,1]	[-1,0)	(1,∞)	(-∞,-1)
d₀	2S * dy - S * dx	2S * dy + S * dx	2S * dx - S * dy	- 2S * dx - S * dy
d_i ≥ 0	$P_{i+1}(x_i + S, y_i + S)$ $d_{i+1} = d_i + 2S * (dy - dx)$	$P_{i+1}(x_i + S, y_i)$ $d_{i+1} = d_i + 2S * dy$	$P_{i+1}(x_i + S, y_i + S)$ $d_{i+1} = d_i + 2S * (dx - dy)$	$P_{i+1}(x_i, y_i + S)$ $d_{i+1} = d_i + 2S * dx$
d_i < 0	$P_{i+1}(x_i + S, y_i)$ $d_{i+1} = d_i + 2S * dy$	$P_{i+1}(x_i + S, y_i - S)$ $d_{i+1} = d_i + 2S * (dx + dy)$	$P_{i+1}(x_i, y_i + S)$ $d_{i+1} = d_i + 2S * dx$	$P_{i+1}(x_i - S, y_i + S)$ $d_{i+1} = d_i + 2S * (dx + dy)$
Valori inițiale	$dd = S * (2 * dy - dx)$ $S1 = S$ $p1 = 2S * (dy - dx)$ $S2 = 0$ $p2 = 2S * dy$	$dd = S * (2 * dy + dx)$ $S1 = 0$ $p1 = 2S * dy$ $S2 = -S$ $p2 = 2S * (dx + dy)$	$dd = S * (2 * dx - dy)$ $S1 = S$ $p1 = 2S * (dx - dy)$ $S2 = 0$ $p2 = 2S * dx$	$dd = S * (2 * dx + dy)$ $S1 = 0$ $p1 = 2S * dx$ $S2 = -S$ $p2 = 2S * (dx + dy)$
dd	2S * dy - S * dx	2S * dy + S * dx	2S * dx - S * dy	- 2S * dx - S * dy
dd ≥ 0	P(x+S, y+S1) x=x+S, y=y+S1 dd=dd+p1		P(x+S1, y+S) x=x+S1, y=y+S dd=dd+p1	
dd ≤ 0	P(x+S, y+S2) x=x+S, y=y+S2 dd=dd+p2		P(x+S, y+S2) x=x+S, y=y+S dd=dd+p2	

Dacă segmentul care se desenează nu este orizontal sau vertical, atunci el apare "zimțat" pe ecranul unui calculator. Pentru a elimina, în parte, acest defect, se pot folosi diverse tehnici de "netezire" (antialiasing) a segmentului. Pentru aceasta vom presupune că un punct (pixel) de pe ecran are o arie nenulă, iar segmentul ce se desenează are o grosime nenulă.



In exemplul de mai sus apare desenat un segment orizontal, unul înclinat la 45° , și un segment suprapus peste o rețea de pixeli. Fiecare pixel acoperit, total sau parțial, de acest segment, ar trebui să aibă o intensitate a culorii proporțională cu porțiunea sa acoperită de segment. Dacă desenăm segmentul cu culoarea neagră, atunci pixelul (4,2) este aproximativ 75% negru, (5,2) este aproximativ 30% negru, (5,3) aprox. 70% negru, etc.