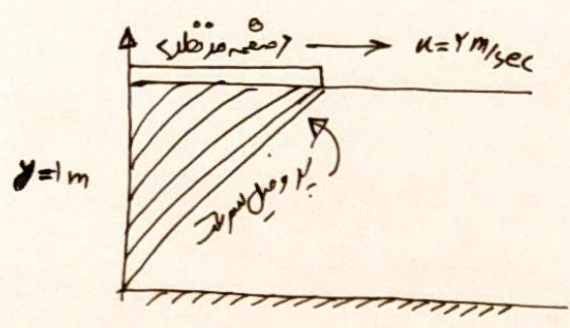


« مثال: برای سرعت u در دو بعد x, y و لزجت $\mu = 10^{-3}$ بر ویل سرعت را بسط حل معادله همیون با فرض غیر دائمی از $t=0$ بدست آوریم:



در صورت همیون اعمال شود در سطح ثابت <<

$$\frac{\partial u}{\partial t} = \frac{\mu}{\rho} \frac{\partial^2 u}{\partial x^2}$$

$$\frac{\mu}{\rho} = \frac{10^{-3}}{1000} = \nu = 10^{-6} \text{ m}^2/\text{sec}$$

I.C $\rightarrow u(x, 0) = 0$

B.C $\rightarrow u(0, t) = 0$

$$u(1, t) = 2 \text{ m/sec}$$

Ex-1

این معادله را روش صریح FTCS، BTCS، C-N، ابله گانه <>

روش صریح در معادله دیفیژون با فرض غیر دائمی <<

$$\frac{u_i^{n+1} - u_i^n}{\Delta t} = \alpha \frac{u_{i+1}^n - 2u_i^n + u_{i-1}^n}{\Delta x^2}$$

$$u_i^{n+1} = r u_{i+1}^n + (1 - 2r) u_i^n + r u_{i-1}^n$$

$$\frac{\alpha \Delta t}{\Delta x^2} = r$$

شرط در روش $r \leq 1/2$

که روش صریح برای محدودیت با فرض غیر دائمی <<

$N_y = 41$

$\Delta y = \frac{1}{40}$

$\alpha = \nu$

برای حل مسئله <<

نتیجه $r = 0.12, 0.14, 0.16$ <<

۲

$$\frac{u_i^{n+1} - u_i^n}{\Delta t} = \alpha \frac{u_{i+1}^{n+1} - 2u_i^{n+1} + u_{i-1}^{n+1}}{\Delta x^2}$$

روش BTCS ←

روش BTCS برای مسائل پارابولیک و هایپر بولیک مناسب است
 حل مسائل معادلات ۳ معادله‌ای است

$$-r u_{i+1}^{n+1} + (1+2r) u_i^{n+1} - r u_{i-1}^{n+1} = u_i^n$$

ماتریس [A][u]=[R] →

ماتریس ضرایب

(1+2r)	-r	0	0	0	0
-r	(1+2r)	-r	0	0	0
0	-r	(1+2r)	-r	0	0
0	0	0	-r	(1+2r)	0
0	0	0	0	0	(1+2r)

ماتریس مجهول u

$$\begin{bmatrix} u_1^{n+1} \\ u_2^{n+1} \\ \vdots \\ u_i^{n+1} \\ \vdots \\ u_m^{n+1} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} u_1^n \\ u_2^n \\ \vdots \\ u_i^n \\ \vdots \\ u_m^n \end{bmatrix}$$

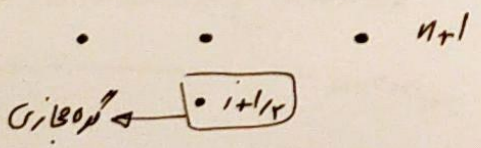
ماتریس ثابت R

(طریقه حل گسسته)

برای حل مسائل معادلات از روش حذفی مادی استفاده می‌کنیم و به هیچ عنوان به سراغ حل مستقیم (مثلاً گسسته) نمی‌رویم و برای حل این ماتریس ضرایب نیز از تعریف سه بردار قطری و بالادایگن قطری استفاده می‌کنیم.

* روش گزاف بالگن:

در این مسئله سازی در برداری ۱/۲ + ۱/۲ انجام می‌شود
 روش



$$\frac{\delta u}{\delta t} = \frac{u_{i+1/2}^{n+1} - u_{i-1/2}^{n+1}}{r \Delta x^2} + O(\Delta t^2)$$

$$\alpha \frac{\delta u}{\delta x^2} = \frac{1}{r} \left(\frac{\delta u}{\delta x^2} \Big|_n + \frac{\delta u}{\delta x^2} \Big|_{n+1} \right) = \frac{1}{r} \left(\frac{u_{i+1}^{n+1} - 2u_i^{n+1} + u_{i-1}^{n+1}}{\Delta x^2} + \frac{u_{i+1}^n - 2u_i^n + u_{i-1}^n}{\Delta x^2} \right) =$$

۲

$$\frac{\alpha \Delta t}{\Delta x^2} = r$$

در مسئله ستاره ای همواره
شود

$$-ru_{i+1}^{n+1} + (r+2r)u_i^{n+1} - ru_{i-1}^{n+1} = ru_{i+1}^n + (r-2r)u_i^n + ru_{i-1}^n$$

$$\begin{bmatrix} (r+2r) & -r & 0 & \dots & 0 \\ -r & (r+2r) & -r & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & \dots & (r+2r) \end{bmatrix} \begin{bmatrix} u_1^{n+1} \\ u_2^{n+1} \\ \vdots \\ u_M^{n+1} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} R_1 \\ R_2 \\ \vdots \\ R_M \end{bmatrix}$$

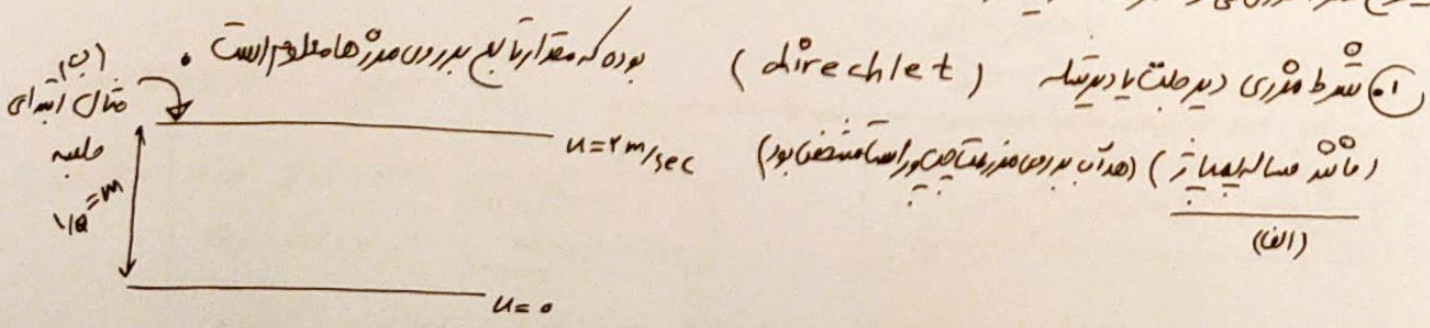
مهر

$$R_i = ru_{i+1}^n + (r-2r)u_i^n + ru_{i-1}^n$$

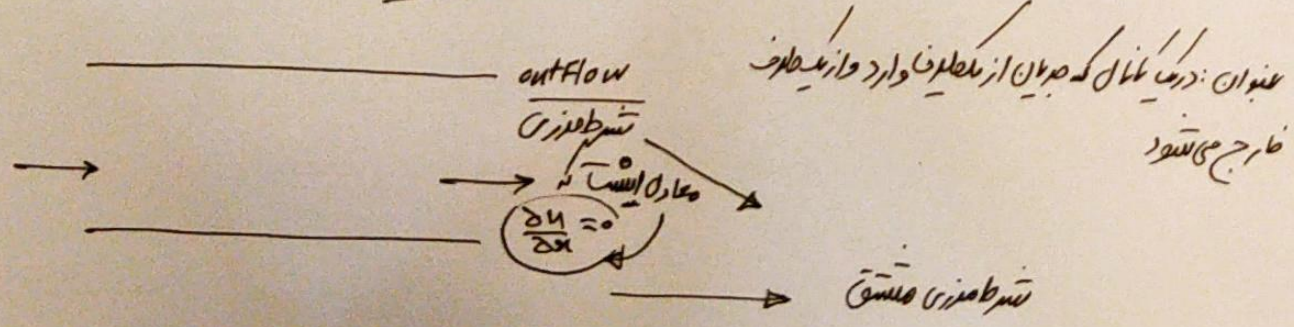
موضوع روشن C-N نسبت به روش فینی BTCS است بالاتر آن در سطح عددی معادلات (تفاضل) با معادله با مشتق به اعلان می آید

$$T.E = O(\Delta x^2, \Delta t^2)$$

روش (در واقع روش دقیق) در حل معادلات است
* چند نکته در برنامه نویسی
در عهده و روش اعمال شرایط مرزی در حل عددی
[نوع شرط مرزی می تواند در مسئله تعریف کرد]



۲. شرط مرزی نیومن (newman) یا شرط مرزی مشتقی می باشد که مقدار مشتق تابع به درون مرزها معلوم است



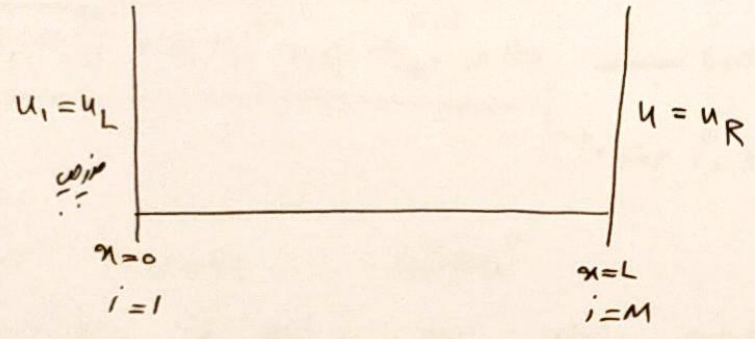
۱۷- شرط مرزی ترکیبی mixed که ترکیب مقدار تابع و مشتق آن در روی مرزها معلوم است.

$$u + \frac{\delta u}{\delta n} = \beta \rightarrow \text{مقدار مشتق}$$

« حال که فواید بنیم اعمال شرایط مرزی در روش‌های صریح و ضمنی چگونه است؟ »

در روش‌های صریح اعمال شرایط مرزی با روش‌های ترکیبی است و در روش‌های ضمنی باید از روش‌های ترکیبی استفاده کرد.

« شرط مرزی (مربوط به) در روش صریح »



$$u_i^{n+1} = A_i u_{i-1}^n + B_i u_i^n + C_i u_{i+1}^n \quad (1)$$

مقدار صریح روش صریح

(روش صریح)

معادله (1) با استفاده از روش صریح برای $i=2$ تا $i=M-1$ حل می‌شود.

$$u_r^{n+1} = A_r u_{r-1}^n + B_r u_r^n + C_r u_{r+1}^n$$

(با استفاده از u_1^n و u_M^n)

$$u_{M-1}^{n+1} = A_{M-1} u_{M-2}^n + B_{M-1} u_{M-1}^n + C_{M-1} u_M^n$$

اینجا $u_M^n = u_R$ است.

<< MATLAB >>

```

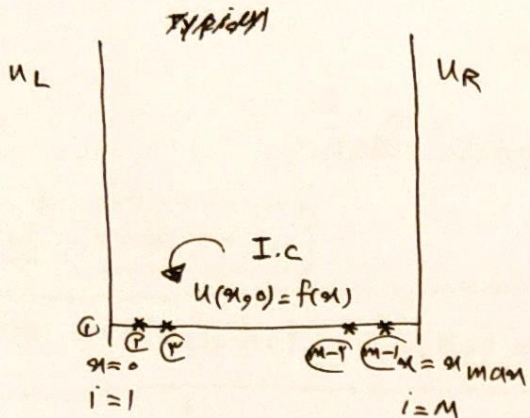
for j=2, nt
  for i=2, M-1
    u(i,j) = r*u(i-1,j-1) + (1-r)*u(i,j-1) + r*u(i+1,j-1)
  end
end
  
```

$$u(1,j) = u_L, \quad u(M,j) = u_R$$

$$u_i^{n+1} = r u_{i+1}^n + (1-r) u_i^n + r u_{i-1}^n$$

$$u(i,j) = r u(i-1,j-1) + (1-r) u(i,j-1) + r u(i+1,j-1)$$

* در صورتی که در روش صریح، مقدار مرزها معلوم است.



****** $A_i u_{i-1}^{n+1} + B_i u_i^{n+1} + C_i u_{i+1}^{n+1} = R_i^{\circ}$ ← برای $i=3, M-2$

For $i=1$, $u(1) = u_L$
 For $i=2$, $A_2 u_1^{n+1} + B_2 u_2^{n+1} + C_2 u_3^{n+1} = R_2$
 $\rightarrow B_2 u_2^{n+1} + C_2 u_3^{n+1} = \hat{R}_2 = R_2 - A_2 u_L$

* در به عبارتی R با نیس آرایشی اول اصلاح گردد.

For $i=M$, $u(M) = u_R$

For $i=M-1$
 $A_{M-1} u_{M-2}^{n+1} + B_{M-1} u_{M-1}^{n+1} + C_{M-1} u_M^{n+1} = R_{M-1}$
 $\rightarrow A_{M-1} u_{M-2}^{n+1} + B_{M-1} u_{M-1}^{n+1} = \hat{R}_{M-1} = R_{M-1} - C_{M-1} u_R$

$$\begin{bmatrix} B_2 & C_2 & \dots & \dots & \dots & \dots \\ A_3 & B_3 & C_3 & \dots & \dots & \dots \\ \vdots & \vdots & \vdots & A_i & B_i & C_i \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ A_{M-1} & B_{M-1} & \dots & \dots & \dots & \dots \end{bmatrix} \begin{bmatrix} u_2^{n+1} \\ u_3^{n+1} \\ \vdots \\ u_i^{n+1} \\ \vdots \\ u_{M-1}^{n+1} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \hat{R}_2 \\ \hat{R}_3 \\ R_4 \\ \vdots \\ R_{M-1} \end{bmatrix}$$

(M-2) (M-2)

« نرسه اول و آخر رو از مجموعه خارج کردیم و جایشون به عبارات اصلاح شده قرار دادیم »

4

این ملاحظه می‌گردد که در ماتریس ضرایب در این حالت $(m-2 \times m-2)$ می‌باشد.

« روش ساده‌تر برای اعمال شرایط مرزی است که تمام نره‌ها در دستگاه معادلات ظاهر نشود »

گرفته $1 \times u(1) = u_L$

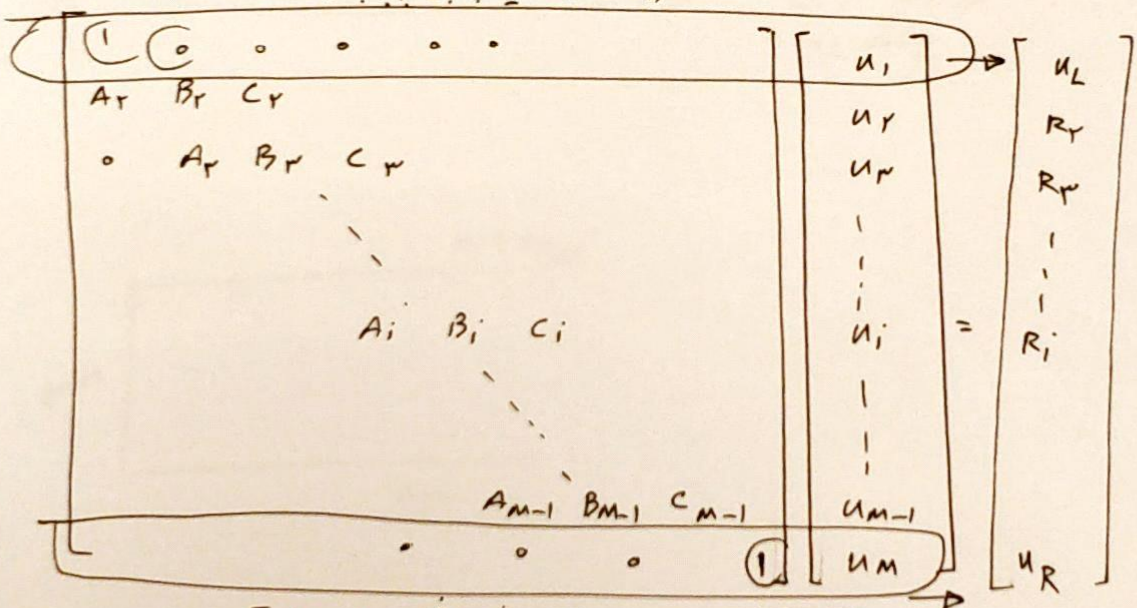
گرفته $A_r u(1) + B_r u(2) + C_r u(3) = R_r$ **

⋮

گرفته $1 \times u(m) = u_R$

« دستگاه معادلات به شکل زیر می‌شود »

« معادله اول همیشه برابر با u_L است »



در معادله آخر همیشه جوابش برابر با u_R است

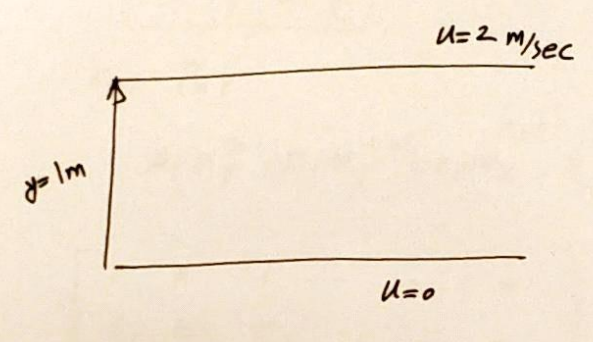
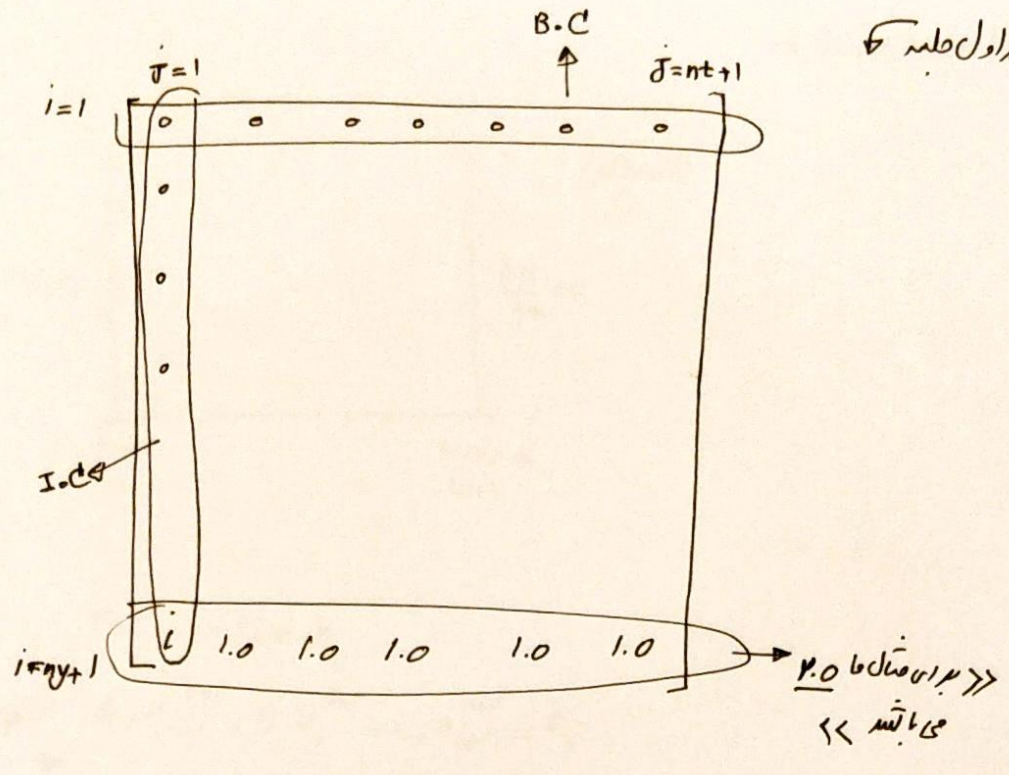
M x M

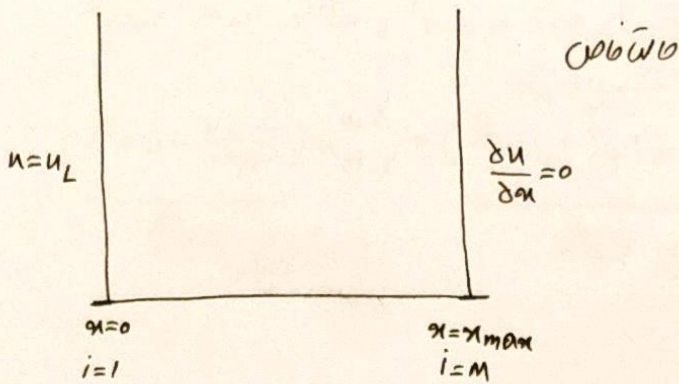
« تعداد معادلات »

« این روش برای برنامه‌نویسی آسان است »

④

در رابطه با این نام نویسی مثال مطرح کرده در اول طبقه





For $i = r, m-r$

شرط داخلی $\rightarrow A_i u_{i-1}^{n+1} + B_i u_i^{n+1} + C_i u_{i+1}^{n+1} = R_i$

For $i=1$

$$1 \times u_1^{n+1} = u_L$$

For $i=r$

$$A_r u_r^{n+1} + B_r u_r^{n+1} + C_r u_r^{n+1} = R_r$$

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & \dots & 0 & 0 \\ A_r & B_r & C_r & \dots & 0 & 0 \\ A_r & B_r & C_r & \dots & 0 & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ \hat{A}_{m-1} & \hat{B}_{m-1} & \dots & \dots & \dots & \dots \end{bmatrix}$$

برای حل این معادله نیاز به یک معادله اضافی داریم

معادله اضافه از شرط مرزین مشتق \rightarrow For $i=m-1 \rightarrow A_{m-1} u_{m-2}^{n+1} + B_{m-1} u_{m-1}^{n+1} + C_{m-1} u_m^{n+1} = R_{m-1}$ (۳)

شرط مرزین شیب اول $\rightarrow \left. \frac{\partial u}{\partial x} \right|_{i=m} = 0 \rightarrow \frac{u_m - u_{m-1}}{\Delta x} = 0 \rightarrow u_m = u_{m-1}$ (۱)

شرط مرزین شیب دوم $\rightarrow \left. \frac{\partial u}{\partial x} \right|_{i=m} = 0 \rightarrow 2u_m - 3u_{m-1} + u_{m-2} = 0 \rightarrow u_m = \frac{3u_{m-1} - u_{m-2}}{2}$ (۲)

معادله در اعمال شرایط مرزین بیرون سعی می‌کنیم در وقت گسسته سازی در مرزها افزایش دیم و این را با افزایش اری از مرزها می‌توانیم در دسترس آن قرار دهیم. هم فرض اول است هم فرض ۲ و اما فرض ۲ دقیق تر است.

(a)

با تغییراتی معادله (۲) در معادله (۳) ضرایب جدید است

$$A_{m-1} u_{m-2}^{n+1} + B_{m-1} u_{m-1}^{n+1} + C_{m-1} \left(\frac{u_{m-1}^{n+1} - u_{m-2}^{n+1}}{r} \right) = R_{m-1}$$

$$\left(A_{m-1} - \frac{C_{m-1}}{r} \right) u_{m-2}^{n+1} + \left(B_{m-1} + \frac{C_{m-1}}{r} \right) u_{m-1}^{n+1} = R_{m-1}$$

\bar{A}_{m-1}^* (در تابع ضرایب)

B_{m-1}^* (در تابع ضرایب)

» برای آفرین نظر معادله A و B مطابق این روند با بنی اصلاح کنیم

نظریاتی برای ارزیابی ∞ ضرایب جدید است

* ارزیابی ضرایب در معادله با حل خطی

نظریاتی برای ارزیابی ضرایب جدید است

بعضی ضرایب (نظریاتی) : B تقریبی از α است

ضرایب معلوم