


سؤال 1-

(الف)

$$P(f_2 = s_3) = \sum_{i=1}^4 \pi_i \times a_{i,3}$$

(ب)

$$P(f_t = s_3 \mid f_{t-2} = s_4) = \sum_{i=1}^4 \underbrace{P(f_{t-1} = s_i \mid f_{t-2} = s_4)}_{a_{4,i}} \times a_{i,3}$$

$$= a_{4,1} \times a_{1,3} + a_{4,2} \times a_{2,3} + a_{4,3} \times a_{3,3} + a_{4,4} \times a_{4,3}$$

این عبارت فرق دارد با $P(f_t = s_3)$ دلیل واضحی هم دارد، اگر قرار برد که

$$P(f_t = s_3) = P(f_t = s_3 \mid f_{t-2} = s_4)$$
 باشد این بدان معنی برد که $P(f_t = s_3)$ و $P(f_{t-2} = s_4)$

از هم مستقل باشند که این موضوع درست نیست چون f_t و f_{t-1} به هم مربوط

هستند و f_{t-1} و f_{t-2} هم به هم مربوط می باشند پس نمی شود که f_t و f_{t-2} مستقل باشند.

سؤال 2 -

$$A = \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 0.5 & 0.5 \end{bmatrix}$$

$$P(O | \text{model}, t_i = s_i) = (a_{ii})^{\alpha_i - 1} (1 - a_{ii}) = P_i(\alpha_i)$$

الف)

$$\bar{\alpha}_i = \sum_{\alpha=1}^{\infty} \alpha P_i(\alpha) = \sum_{\alpha=1}^{\infty} \alpha (a_{ii})^{\alpha-1} (1 - a_{ii}) = \frac{1}{1 - a_{ii}}$$

$$\rightarrow \boxed{\bar{\alpha}_1 = 1} , \boxed{\bar{\alpha}_2 = 2}$$

ب)

$$P(t_t = s_2 | t_{t-3} = s_2)$$

$$\{s_2, s_1, s_1, s_2\} \{s_2, s_1, s_2, s_2\} \{s_2, s_2, s_1, s_2\} \{s_2, s_2, s_2, s_2\}$$

حالات مای ممکن :

$$a_{2,1} \times a_{1,1}^0 \times a_{1,2} + a_{2,1} \times a_{1,2} \times a_{2,2} + a_{2,2} \times a_{2,1} \times a_{1,2} + a_{2,2} \times a_{2,2} \times a_{2,2}$$

$$= 0.5 \times 1 \times 0.5 + 0.5 \times 0.5 \times 1 + 0.5 \times 0.5 \times 0.5 = \boxed{0.625}$$

سؤال 3 -

$$P(O|\lambda) = \sum_{f_1, f_2, f_3} \pi_{f_1} b_{f_1}(o_1) a_{f_1 f_2} b_{f_2}(o_2) a_{f_2 f_3} b_{f_3}(o_3)$$

جمع بگیریم روی تمام حالات f_i ها زده می شود.
 * HMM را یک ماکین است پس a_{ij} های ناصرفهتند.
 حال فرض می کنیم که حکم سؤال درست باشد

$$P(O=000|\lambda) = \sum_{f_1, f_2, f_3} \pi_{f_1} b_{f_1}(0) a_{f_1 f_2} b_{f_2}(0) a_{f_2 f_3} b_{f_3}(0) = 0$$

$$\pi_2 = 0, b_1(0) = 0 \quad \text{or} \quad \pi_1 = 0, b_2(0) = 0 \quad \text{or} \quad b_1(0) = b_2(0) = 0$$

$$P(O=111|\lambda) = \sum_{f_1, f_2, f_3} \pi_{f_1} b_{f_1}(1) a_{f_1 f_2} b_{f_2}(1) a_{f_2 f_3} b_{f_3}(1) = 0$$

$$\pi_2 = 0, b_1(1) = 0 \quad \text{or} \quad \pi_1 = 0, b_2(1) = 0 \quad \text{or} \quad b_1(1) = b_2(1) = 0$$

مقت شود که $b_2(0) + b_2(1) = 1$ و $b_1(0) + b_1(1) = 1$.

که با توجه به این جواب هایی که شامل ③ ③ باشند رد می شوند.
 تنها می توانیم جواب های ① ② و ② ① را انتخاب کنیم.

$$\pi_1 = \pi_2 = 0, b_1(0) = b_2(1) = 0$$

که این باعث می شود که احتمال همه مشاهدات صفر شود که منطقی نیست.

پس همین این در جواب هم رد می شوند و نتیجه می دهیم که نمی شود احتمال آن دو مشاهده همزمان صفر شود.

سؤال 4 -

1) Initialization:

$$\delta_1(i) = \pi_i b_i(O_1), \quad 1 \leq i \leq N \quad (32a)$$

$$\psi_1(i) = 0. \quad (32b)$$

الف) $R_{i,j} = 0, i \neq j$ (*)

2) Recursion:

$$\delta_t(j) = \max_{1 \leq i \leq N} [\delta_{t-1}(i) a_{ij}] b_j(O_t), \quad 2 \leq t \leq T \quad (33a)$$

(*) $\delta_t(j) = \delta_{t-1}(j) a_{jj} b_j(O_t)$

$$\psi_t(j) = \operatorname{argmax}_{1 \leq i \leq N} [\delta_{t-1}(i) a_{ij}], \quad 2 \leq t \leq T \quad (33b)$$

(*) $\psi_t(j) = j, 2 \leq t \leq T$ (*)

3) Termination:

$$P^* = \max_{1 \leq i \leq N} [\delta_T(i)] \quad (34a)$$

$$q_T^* = \operatorname{argmax}_{1 \leq i \leq N} [\delta_T(i)]. \quad (34b)$$

حال فرض می‌کنیم الگوریتم جلو رفته است و در این مرحله f_T^* پیدا شده است.

4) Path (state sequence) backtracking:

$$q_t^* = \psi_{t+1}(q_{t+1}^*), \quad t = T-1, T-2, \dots, 1. \quad (35)$$

$f_t^* = \psi_{t+1}(f_{t+1}^*), t = T-1, T-2, \dots, 1$

(*) $f_t^* = f_T^*, t = T-1, T-2, \dots, 1$

که بنابراین نیازی به مرحله backtracking نیست و همه استیت‌ها برابر با همان f_T^* می‌باشند.

جواب: به ازای هر i $a_{i1} = a_{i2} = \dots = a_{iN} = \frac{1}{N}$ (ج)

$$a_{11} = a_{12} = \dots = a_{1N} = \frac{1}{N}$$

از طرفی می‌دانیم که اگر در هر یک از این جمع‌ها یک a_{ij} را به 0 تغییر دهیم، حاصل باید که یک بشود.

$$a_{11} = a_{12} = \dots = a_{1N} = \frac{1}{N}$$

به همین ترتیب می‌توانیم بگوییم:

$$a_{21} = a_{22} = \dots = a_{2N} = \frac{1}{N}$$

و این یعنی که $a_{ij} = \frac{1}{N}$

1) Initialization:

$$\delta_1(i) = \pi_i b_i(O_1), \quad 1 \leq i \leq N \quad (32a)$$

$$\psi_1(i) = 0. \quad (32b)$$

2) Recursion:

$$\delta_t(j) = \max_{1 \leq i \leq N} [\delta_{t-1}(i) a_{ij}] b_j(O_t), \quad 2 \leq t \leq T \quad (33a)$$

عدد ثابت $\frac{1}{N}$

$$\psi_t(j) = \operatorname{argmax}_{1 \leq i \leq N} [\delta_{t-1}(i) a_{ij}], \quad 2 \leq t \leq T \quad (33b)$$

$$\psi_t(j) = \operatorname{argmax}_{1 \leq i \leq N} [\delta_{t-1}(i)]$$

3) Termination:

$$P^* = \max_{1 \leq i \leq N} [\delta_T(i)] \quad (34a)$$

$$q_T^* = \operatorname{argmax}_{1 \leq i \leq N} [\delta_T(i)]. \quad (34b)$$

4) Path (state sequence) backtracking:

$$q_t^* = \psi_{t+1}(q_{t+1}^*), \quad t = T-1, T-2, \dots, 1. \quad (35)$$

عملیات که تا همین مرحله 2

وقتی $\delta_t(j)$ بدست می‌آید باید

$$q_t^* = \psi_{t+1}(q_{t+1}^*) = \operatorname{argmax}_{1 \leq i \leq N} [\delta_t(i)]$$

بنابراین باید ما همین q_t^* را

سؤال 5 -

$$O = \{o_1, o_2, o_3, o_4, o_5\} = \{S, R, R, S, R\}$$

(الف)

$$Q = \{q_1, q_2, q_3, q_4, q_5\} = \{M, H, L, L, L\}$$

$$P(O|Q; \lambda) = b_1(1) \times b_2(2) \times b_3(2) \times b_3(1) \times b_3(2) \\ = \frac{1}{2} \times \frac{1}{4} \times \frac{3}{4} \times \frac{1}{4} \times \frac{3}{4} = \frac{9}{512} \approx \boxed{0.0176}$$

$$P(Q; \lambda) = \pi_1 \times a_{12} \times a_{23} \times a_{33} \times a_{33} = 0.5 \times 0.4 \times 0.1 \times 0.5 \times 0.5 = \frac{1}{200}$$

$$P(O, Q | \lambda) = P(O|Q; \lambda) P(Q; \lambda) = \frac{9}{512} \times \frac{1}{200} = \frac{9}{102400}$$

حال خواهیم $P(O; \lambda)$ را محاسبه کنیم، برای اینکار الگوریتم زیر را مرتب پیاده سازیم:

1) Initialization:

$$\alpha_1(i) = \pi_i b_i(O_1), \quad 1 \leq i \leq N. \quad (19)$$

2) Induction:

$$\alpha_{t+1}(j) = \left[\sum_{i=1}^N \alpha_t(i) a_{ij} \right] b_j(O_{t+1}), \quad 1 \leq t \leq T-1 \\ 1 \leq j \leq N. \quad (20)$$

3) Termination:

$$P(O|\lambda) = \sum_{i=1}^N \alpha_T(i). \quad (21)$$

```
clc;
alpha = zeros(T,N);
% Initialization
for i = 1:N
    alpha(1,i) = P(i) * B(i, 0(1));
end
% Induction
for t = 1:T-1
    for j = 1:N
        tmp = 0;
        for i=1:N
            tmp = tmp + alpha(t,i)*A(i,j);
        end
        alpha(t+1,j) = tmp*B(j,0(t+1));
    end
end
% Termination
Prob = sum(alpha(T,:));
disp(['P(0;lambda) = ',num2str(Prob)]);
```

$$\rightarrow P(O; \lambda) = 0.0254$$

$$P(Q|O; \lambda) = \frac{P(O, Q; \lambda)}{P(O; \lambda)}$$

$$= \frac{\frac{9}{102400}}{\frac{254}{10000}} = \boxed{0.0034}$$

$$P(0; \lambda) = 0.025416$$

(ب)

```
function [prob] = prob_calc(Q, 0, P, A, B)
    T = length(Q);
    prob = P(Q(1));
    for i = 1:T-1
        prob = prob*B(Q(i),0(i))*A(Q(i),Q(i+1));
    end
    prob = prob*B(Q(T),0(T));
end
```

و با در نظر گرفتن تمام حالتها

```
P(0; lambda) = 0.025416
best Q = 1 3 3 3 3
P(Q_best,0 ; Lambda) = 0.00098877
```

```
%% Considering all states
clc;
states = 1:3;
[q1, q2, q3, q4, q5] = ndgrid(states, states, states, states, states);
all_Qs = [q1(:), q2(:), q3(:), q4(:), q5(:)];
```

ساخت تمام حالتها بران

```
prob_Q0 = zeros(1,243);
for i = 1:243
    Q_sample = all_Qs(i,:);
    prob_Q0(i) = prob_calc(Q_sample, 0, P, A, B);
end
P_0 = sum(prob_Q0);
disp(['P(0; lambda) = ', num2str(P_0)]);
```

محاسبه $P(0, Q \text{ و } \lambda)$
به ازای متغیر مختلف Q

```
[maxValue, maxIndex] = max(prob_Q0);
disp(['best Q = ', num2str(all_Qs(maxIndex,:))]);
disp(['P(Q_best,0 ; Lambda) = ', num2str(maxValue)]);
```

حاصل جمع تمامی حالات
برابر است با $P(0 \text{ و } \lambda)$

پیدا کردن Q ای که

$P(0, Q \text{ و } \lambda)$ یا به طور متناظر $P(Q|0 \text{ و } \lambda)$ در آن ماکسیمم شود.

```
clc;
alpha = zeros(T,N);
% Initialization
for i = 1:N
    alpha(1,i) = P(i) * B(i, 0(1));
end
% Induction
for t = 1:T-1
    for j = 1:N
        tmp = 0;
        for i=1:N
            tmp = tmp + alpha(t,i)*A(i,j);
        end
        alpha(t+1,j) = tmp*B(j,0(t+1));
    end
end
% Termination
Prob = sum(alpha(T,:));
disp(['P(0; lambda) = ', num2str(Prob)]);
```

به روش پیشرو:

1) Initialization:

$$\alpha_1(i) = \pi_i b_i(O_1), \quad 1 \leq i \leq N. \quad (19)$$

2) Induction:

$$\alpha_{t+1}(j) = \left[\sum_{i=1}^N \alpha_t(i) a_{ij} \right] b_j(O_{t+1}), \quad 1 \leq t \leq T-1$$

$$1 \leq j \leq N. \quad (20)$$

3) Termination:

$$P(O|\lambda) = \sum_{i=1}^N \alpha_T(i). \quad (21)$$

alpha =

0.2500	0.1500	0.0750
0.0825	0.0456	0.0956
0.0406	0.0163	0.0578
0.0209	0.0227	0.0107
0.0098	0.0052	0.0104

$P(0; \lambda) = 0.025416$

❖ با روش پسرو :

```

%% Backward Algorithm
clc;
beta = zeros(T,N);
% Initialization
beta(T,:) = 1;
% Induction
for t = T-1:-1:1
    for i = 1:N
        tmp = 0;
        for j = 1:N
            tmp = tmp + A(i,j)*B(j,0(t+1))*beta(t+1,j);
        end
        beta(t,i) = tmp;
    end
end
% Termination
Prob = 0;
for j = 1:N
    Prob = Prob + P(j)*B(j,0(1))*beta(1,j);
end
disp(['P(0;lambda) = ',num2str(Prob)]);

```

P(0;lambda) = 0.025416

1) Initialization:

$$\beta_T(i) = 1, \quad 1 \leq i \leq N. \quad (24)$$

2) Induction:

$$\beta_t(i) = \sum_{j=1}^N a_{ij} b_j(O_{t+1}) \beta_{t+1}(j),$$

$$t = T-1, T-2, \dots, 1, 1 \leq i \leq N. \quad (25)$$

3) Termination

$$P(O|X) = \sum_{j=1}^N \pi_j b_j(O_{(1)}) \beta_1(j)$$

beta =

0.0544	0.0428	0.0719
0.1064	0.0948	0.1288
0.2363	0.2600	0.2000
0.4750	0.4000	0.6000
1.0000	1.0000	1.0000

❖ روش ترکیبی پیشرو - پسرو :

```

%% Forward - Backward Algorithm
clc;
t = 2;
Prob = 0;
for i = 1:N
    Prob = Prob + beta(t,i)*alpha(t,i);
end
disp(['P(0;lambda) = ',num2str(Prob)]);

```

P(0;lambda) = 0.025416

>> alpha(2,:)

ans =

0.0825 0.0456 0.0956

>> beta(2,:)

ans =

0.1064 0.0948 0.1288

پ

%% Viterbi Algorithm

```
clc;
delta = zeros(T,N);
psi = zeros(T,N);

% Initialization
for i = 1:N
    delta(1,i) = P(i)*B(i,0(1));
    psi(1,i) = 0;
end
% Recursion
for t = 2:T
    for j=1:N
        delta(t,j) = max(delta(t-1,:).*A(:,j)')*B(j,0(t));
        [~, psi(t,j)] = max(delta(t-1,:).*A(:,j)');
    end
end
% Termination
P_star = max(delta(T,:));
q_star = zeros(1,T);
[~,q_star(T)] = max(delta(T,:));
% backtracking
for t=T-1:-1:1
    q_star(t) = psi(t+1,q_star(t+1));
end
disp(['Best Q = ',num2str(q_star)]);
```

Best Q = 1 3 3 3 3

نتیجه مطابق با تست
بی با شد.

نت

$$\rightarrow P(O_1=S, O_2=R; \lambda)$$

$$P(O_1, O_2) = \sum_{f_1, f_2} \pi_{f_1} b_{f_1}(O_1) a_{f_1, f_2} b_{f_2}(O_2)$$

محاسبه لا مستقیم

$$= \sum_{f_1, f_2} \pi_{f_1} b_{f_1}(S) a_{f_1, f_2} b_{f_2}(R) = \boxed{0.2238}$$

$$\rightarrow P(O_1=S; \lambda) \quad \cup \quad = \text{Union Probability} = \text{جمع}$$

$$P(O_1) = \sum_{f_1} \pi_{f_1} b_{f_1}(O_1) = \pi_1 b_1(1) + \pi_2 b_2(1) + \pi_3 b_3(1)$$

$$= \frac{1}{2} \times \frac{1}{2} + \frac{2}{10} \times \frac{3}{4} + \frac{3}{10} \times \frac{1}{4} = \frac{19}{40} = \boxed{0.475}$$

$$P(O_2) = P(O_1=S, O_2=R; \lambda) + P(O_1=R, O_2=R; \lambda)$$

$$= 0.2238 + 0.2738 = \boxed{0.4976}$$

$$P(O_1=S | O_2=R; \lambda) = \frac{P(O_1=S, O_2=R; \lambda)}{P(O_2=R; \lambda)} = \frac{0.2238}{0.4976} \approx \boxed{0.45}$$

$$P(O_2=R | O_1=S; \lambda) = \frac{P(O_1=S, O_2=R; \lambda)}{P(O_1=S; \lambda)} = \frac{0.2238}{0.475} \approx \boxed{0.47}$$

$$P(O_2=R | f_1=L; \lambda) = \sum_{f_2} \pi_{f_2} a_{f_2} b_{f_2}(R)$$

$$= \pi_3 a_{31} b_1(2) + \pi_3 a_{32} b_2(2) + \pi_3 a_{33} b_3(2)$$

$$= \frac{1}{2} \left(\frac{4}{10} \times \frac{1}{2} + \frac{1}{10} \times \frac{1}{4} + \frac{5}{10} \times \frac{3}{4} \right) = \frac{12}{40} = \frac{3}{10} = \boxed{0.3}$$

$$P(O_2=R | f_1=L, O_1=S; \lambda) = P(O_1=S; \lambda) \times P(O_2=R | (f_1=L \text{ and } O_1=S); \lambda)$$

$$= 0.475 \times \underbrace{\frac{3}{10} \times \frac{1}{4} \times \left(\frac{4}{10} \times \frac{1}{2} + \frac{1}{10} \times \frac{1}{4} + \frac{5}{10} \times \frac{3}{4} \right)}_{\frac{296}{400}} = \boxed{0.02}$$