Lezione 25 - 13 giugno 2023

Abbiamo parlato di derivato, un titolo il cui valore dipende solo dal sottostante, cioè lo stock nel nostro caso.

I derivati di tipo europeo rilasciano valore alla scadenza/maturità, cioè sono funzioni del titolo. Possono dipendere da tutta la storia del titolo, o solo dal valore finale. Ad esempio le *Call/Put* dipendono solo dal valore finale, mentre un derivato di tipo *opzioni asiatiche* durante tutta la traiettoria.

Replicabilità del derivato

Prendiamo un qualsiasi derivato, ci chiediamo se esiste un portafoglio fatto da bond e stock che al tempo finale eguaglia il valore dell'opzione asiatica? Se sì, allora l'opzione asiatica può essere replicata, altrimenti no.

Definizione 208 Diciamo che un derivato europeo D del modello CRR è replicabile se considerato il payoff $D_T : \Omega \to \mathbb{R}$ del derivato esiste un BS-portafoglio autofinanziante $\Pi \equiv ((X_n)_{n=1}^N, (Y_n)_{n=1}^N)$, tale che all'istante terminale $t_N = T$ si abbia

$$D_T(\omega) = X_N(\omega) B_N(\omega) + Y_N(\omega) S_N(\omega), \qquad (3.93)$$

per ogni $\omega \in \Omega$.

Si dimostra che, nel mercato CRR multiperiodale, senza portafogli di arbitraggio, cioè u>1+r>d allora ogni derivato può essere replicato, sia nel caso path dependent sia path independent.

L'idea è partire da un portafoglio che eguaglia il valore finale del derivato (3.94), devo costruire tutti gli stati precedenti del portafoglio.

Teorema 209 In assenza di BS-porta fogli d'arbitraggio, ogni derivato europeo del modello CRR multiperiodale è replicabile mediante un BS-porta foglio autofinanziante. Pertanto, in assenza di BS-porta fogli d'arbitraggio, il modello CRR multiperiodale è un modello di mercato completo.

Proof. Assumiamo in primo luogo che il valore al tempo $t = t_N \equiv T$ di maturità del derivato D sia indipendente dalla storia del titolo rischioso S. Quindi, esiste una funzione boreliana $F_D : \mathbb{R} \to \mathbb{R}$ tale che valga l'Equazione (3.92). Un portafoglio $\Pi \equiv \left((X_n)_{n=1}^N, (Y_n)_{n=1}^N \right)$ che alla maturità del derivato replichi il payo ff del derivato stesso deve soddisfare l'equazione

$$X_N B_N + Y_N S_N = F_D(S_N)$$
. (3.94)

D'altra parte,

$$B_N = (1 + r) B_{N-1}$$
 e $S_N = \beta_N S_{N-1} = \begin{cases} uS_{N-1}, & \mathbf{P} (\beta_N = u) \equiv p, \\ dS_{N-1}, & \mathbf{P} (\beta_N = d) \equiv q. \end{cases}$ (3.95)

Pertanto, le Equazioni (3.94) e (3.95) si traducono nel sistema

$$\begin{cases}
(1 + r) X_N B_{N-1} + u Y_N S_{N-1} = F_D(u S_{N-1}), \\
(1 + r) X_N B_{N-1} + d Y_N S_{N-1} = F_D(d S_{N-1}).
\end{cases}$$
(3.96)

Stanti le condizioni $B_0 > 0$, $S_0 > 0$, u > d ed $r \geqslant 0$, il Sistema (3.96) ammette un'unica soluzione data da

$$X_{N} = \frac{\begin{vmatrix} F_{D}(uS_{N-1}) & uS_{N-1} \\ F_{D}(dS_{N-1}) & dS_{N-1} \end{vmatrix}}{\begin{vmatrix} (1+r)B_{N-1} & uS_{N-1} \\ (1+r)B_{N-1} & dS_{N-1} \end{vmatrix}} = \frac{uF_{D}(dS_{N-1}) - dF_{D}(uS_{N-1})}{(1+r)(u-d)B_{N-1}},$$

$$Y_{N} = \frac{\begin{vmatrix} (1+r)B_{N-1} & F_{D}(uS_{N-1}) \\ (1+r)B_{N-1} & F_{D}(dS_{N-1}) \end{vmatrix}}{\begin{vmatrix} (1+r)B_{N-1} & uS_{N-1} \\ (1+r)B_{N-1} & dS_{N-1} \end{vmatrix}} = \frac{F_{D}(uS_{N-1}) - F_{D}(dS_{N-1})}{(u-d)S_{N-1}}.$$
(3.97)

Se c'è replicabilità devo avere la 3.94, esso diventa sistema di equazioni risolvibile, troviamo X_N e Y_N , ci poniamo poi di trovare il valore del portafoglio che replica il derivato. Tenendo conto che il portafoglio deve essere *autofinanziante* troviamo la 3.98.

Da notare che l'Equazione (3.97) consente di esprimere le componenti X_N e Y_N del portafoglio al tempo $t=t_N\equiv T$ della maturità del derivato come funzioni del solo prezzo S_{N-1} dello stock S al tempo $t=t_{N-1}$, caratterizzandole quindi come $\sigma\left(S_{N-1}\right)-\mathcal{B}\left(\mathbb{R}\right)$ variabili aleatorie, a fortiori $\mathcal{F}_{N-1}-\mathcal{B}\left(\mathbb{R}\right)$ variabili aleatorie. In conseguenza della (3.97) e della condizione di autofinanziamento, il valore al tempo $t=t_{N-1}$ del portafoglio replicante è allora dato da

$$W_{N-1} = X_N B_{N-1} + Y_N S_{N-1}$$

$$= \frac{uF_D(dS_{N-1}) - dF_D(uS_{N-1})}{(1+r)(u-d)B_{N-1}} B_{N-1} + \frac{F_D(uS_{N-1}) - F_D(dS_{N-1})}{(u-d)S_{N-1}} S_{N-1}$$

$$= \frac{uF_D(dS_{N-1}) - dF_D(uS_{N-1})}{(1+r)(u-d)} + \frac{F_D(uS_{N-1}) - F_D(dS_{N-1})}{u-d}$$

$$= \frac{1}{1+r} \left(\frac{1+r-d}{u-d} F_D(uS_{N-1}) + \frac{u-(1+r)}{u-d} F_D(dS_{N-1}) \right) \qquad (3.98)$$

In assenza di portafogli d'arbitraggio, vale la condizione

$$u > 1 + r > d$$
.

e sappiamo che

$$\tilde{p} = \frac{1+r-d}{u-d} \quad e \quad \tilde{q} = \frac{u-(1+r)}{u-d}$$
123

sono le componenti della misura neutrale al rischio $\tilde{\mathbf{P}}$ per cui otteniamo

$$W_{N-1} = \frac{1}{1+r} (\tilde{p}F_D(uS_{N-1}) + \tilde{q}F_D(dS_{N-1})) = \frac{1}{1+r} \tilde{E} [F_D(S_N) | S_{N-1}],$$
 (3.99)

ed essendo $(S_n)_{n=0}^N$ un $(\mathfrak{F},\tilde{\mathbf{P}})$ -processo di Markov (cfr Proposizione (203)), ne segue

$$W_{N-1} = \frac{1}{1+r} \tilde{\mathbf{E}}_{N-1} [F_D(S_N)].$$
 (3.100)

Si scopre che il portafoglio che replica il derivato è il valore scontato del derivato al tempo precedente, la 3.99.

Quindi ciò che facciamo è andare "all'indietro". Alla fine, il primo valore assunto W_0 è composto da valori del portafoglio che replicano il derivato che sono esattamente i valori scontati del valore finale del derivato rispetto la probabilità neutrale al rischio.

Tale risultato si può ottenere anche nel caso del derivato dipendente da tutta la storia del processo, anche se lo svolgimento è più complicato.

L'idea dietro è comunque la medesima.

Prezzo di non arbitraggio

Definizione 210 In riferimento al modello di mercato CRR multiperiodale, in assenza di BS-portafogli d'arbitraggio, chiamiamo prezzo di non arbitraggio di un derivato D al tempo $t=t_n$, per ogni $n=0,1,\ldots,N$, il valore del portafoglio replicante allo stesso tempo.

Osservazione 211 In riferimento al modello di mercato CRR multiperiodale, in assenza di BS-portafogli d'arbitra ggio, il prezzo di non arbitraggio di un derivato D al tempo $t=t_n$, è univocamente determinato, per ogni $n=0,1,\ldots,N$.

Proof. È sufficiente osservare che, in assenza di BS-portafogli d'arbitraggio, la dimostrazione del Teorema 209 mostra come il prezzo di non arbitraggio di un derivato D al tempo $t=t_n$ coincida con il prezzo neutrale al rischio del derivato allo stesso tempo e che si ha l'unicità della probabilità neutrale al rischio.

E' il valore del portafoglio replicante calcolato allo stesso tempo del derivato. Sto in modello multiperiodale in assenza di BS portafogli d'arbitraggio. Si può dimostrare che se ogni derivato è replicabile, allora NON ci sono portafogli di arbitraggio. E' un teorema "se e solo se". Nel modello giocattolo è banale, nel modello più serio un pò meno.

[Corollario 212 importante]

al rischio.

Corollary 212 Siano U e V due derivati europei del modello di mercato CRR multiperiodale privo di BS-portafogli d'arbitraggio e siano $(U_n)_{n=0}^N$ e $(V_n)_{n=0}^N$ le successioni dei prezzi di non arbitraggio di U e V rispettivamente. Il sussistere dell'ugua glianza

$$U_N = V_N$$
 (3.124)

comporta necessariamente che

$$U_n = V_n, \quad n = 0, 1, ..., N - 1.$$
 (3.125)

Se due derivati prendono stesso valore finale, allora devono prendere stessi valori intermedi. L'idea è che se prendono stesso valore finale allora sono replicabili (sono in CRR), quindi posso trovare portafoglio che li replica entrambi. I prezzi di non arbitraggio coincidono con i prezzi neutrali al rischio. Quest'ultima è unica, allora segue che i due derivati hanno stessa forma. Se, per assurdo, un derivato sia maggiore dell'altro ad un certo instante, allora lo vendo, compro quello minore e metto a deposito la differenza. Alla fine avrei stessi valori, quindi alla fine avrei maturato una certa ricchezza.

3.5.2 Opzioni europee

All'istante finale hanno un payoff. Se $S_t < k$ il payoff è 0, altrimenti la loro differenza. Il payoff NON è il guadagno! (dovrei fare differenza payoff - quanto l'ho pagata, oppure ancora meglio payoff - quanto l'ho pagato capitalizzato, cioè li avrei potuti usare per comprare un bond e vedere quanto avrei guadagnato.) L'idea è trovare n_k per la quale $u^n d^{N-n} S_0 \geq K$

Consideriamo adesso un'opzione europea d'acquisto (call) sul titolo rischioso di maturità T, prezzo d'esercizio K e valore di mercato $(C_n)_{n=0}^N$, di cui C_0 sia il premio. Anche nel caso di un mercato multiperiodale il valore dell'opzione alla maturità è dato da

$$C_N \equiv C_T \stackrel{\text{def}}{=} \max\{S_T - K, 0\} \equiv \max\{S_N - K, 0\}.$$

D'altra parte S_N è dato dalla (3.39). Pertanto posto

$$n_K \equiv \min \{n \in \{0, ..., N\} \mid u^n d^{N-n} S_0 \ge K\},\$$

ovvero

$$n_K \equiv \left\lceil \frac{\log(K) - (\log(S_0) + N \log(d))}{\log(u) - \log(d)} \right\rceil,$$

dove $[\cdot]: \mathbb{R} \to \mathbb{R}$ è la funzione ceiling, risulta

$$C_N = \begin{cases} 0, & \text{se } n = 0, ..., n_K - 1, \\ u^n d^{N-n} S_0 - K, & \text{se } n = n_K, ..., N, \end{cases}$$
 (3.128)

con

$$\mathbf{P}(C_N = 0) = \sum_{n=0}^{n_K - 1} \binom{N}{n} p^n q^{N-n} = 1 - \sum_{n=n_K}^{N} \binom{N}{n} p^n q^{N-n},$$

$$\mathbf{P}(C_N = u^n d^{N-n} S_0 - K) = \binom{N}{n} p^n q^{N-n}, \text{ se } n = n_K, \dots, N.$$

e, in riferimento alla misura neutrale al rischio, con

$$\tilde{\mathbf{P}}(C_N = 0) = \sum_{n=0}^{n_K - 1} {N \choose n} \tilde{p}^n \tilde{q}^{N-n} = 1 - \sum_{n=n_K}^{N} {N \choose n} \tilde{p}^n \tilde{q}^{N-n},$$

$$\mathbf{P}(C_N = u^n d^{N-n} S_0 - K) = {N \choose n} \tilde{p}^n \tilde{q}^{N-n}, \text{ se } n = n_K, \dots, N.$$

La 3.128 è la funzione che mi dice quale valore prende la call in dipendenza dai valori finali del titolo, espressi in termini di valori iniziali del titolo mediamente le formule viste prima. Dopo la 3.128, abbiamo la probabilità che la call vale 0 con *probabilità oggettiva* e sotto la stessa probabilità calcolata con la *probabilità neutrale al rischio*. Esistono *due probabilità diverse per valutare l'occorrenza dello stesso evento* $C_N=0$. Ciò significa che un agente di mercato che si affida alla probabilità neutrale al rischio, in realtà ha una sua probabilità soggettiva, sconta il rischio, e questo perchè c'è *l'avversione al rischio*. Nel portafoglio di Markowitz, abbiamo visto che un altro modo per calcolare l'avversione al rischio era scontare per il tasso privo di rischio aggiustato una certa quantità, era un altro modo per scontare la probabilità neutrale al rischio. Secondo De Finetti, la probabilità è sempre soggettiva, cioè attribuisce a fenomeni casuali una probabilità dipendente da soddisfazione, felicità, etc in rapporto al fenomeno. Non c'era, per lui, probabilità oggettiva.

Definizione 213

E' un portafoglio che all'istante finale soddisfa la 3.129. So che posso costruirlo, per le condizioni in cui mi trovo.

Definizione 213 Come caso particolare della Definizione 208, chiamiamo portafoglio replicante (replicating portfolio) o strategia di copertura (hedging strategy) dell'opzione call un BS-portafoglio autofinanziante $\Pi \equiv ((X_n)_{n=0}^N, (Y_n)_{n=0}^N)$ tale che all'istante terminale $t_N = T$ si abbia

$$X_N(\omega) B_N(\omega) + Y_N(\omega) S_N(\omega) = C_N(\omega),$$
 (3.129)

per ogni $\omega \in \Omega$.

Corollario 216, ad ogni istante la call è sempre positiva. Se sconto variabile positiva, il risultato è variabile positiva.

Corollary 216 Si ha

$$C_n \ge 0$$
 (3.137)

per ogni $n = 0, 1, \dots, N$.

Proof. La (3.137) è immediata conseguenza dell'Equazione 3.131, stanti la positività di C_N e la positività dell'operatore speranza condizionata $\tilde{\mathbf{E}}_n[\cdot]$.

Definizione 217 Chiamiamo prezzo di non arbitraggio (no arbitraggio price) al tempo $t=t_n$ dell'opzione call il valore del portafoglio replicante $\Pi \equiv ((X_n)_{n=0}^N, (Y_n)_{n=0}^N)$ al tempo $t=t_n$

$$C_n = X_n B_n + Y_n S_n, \quad n = 1, ..., N.$$
 (3.138)

Definizione 217, come caso particolare c'è la proposizione 218.

Proposizione 218 Risulta

$$C_0 = \frac{1}{(1+r)^N} \sum_{n=n_K}^{N} (u^n d^{N-n} S_0 - K) {N \choose n} \tilde{p}^n \tilde{q}^{N-n}, \qquad (3.139)$$

dove

$$n_K \equiv \min\{n \in \{0, ..., N\} \mid u^n d^{N-n} S_0 \ge K\},$$
 (3.140)

ovvero

$$n_K \equiv \left\lceil \frac{\log(K) - (\log(S_0) + N \log(d))}{\log(u) - \log(d)} \right\rceil, \tag{3.141}$$

 $dove [\cdot] : \mathbb{R} \to \mathbb{R}$ è la funzione ceiling, e

$$\tilde{p} = \frac{r+1-d}{u-d}, \quad \tilde{q} = \frac{u-(r+1)}{u-d}.$$

Un risultato è dato dal **Corollario 219**, dove ho relazione tra il valore del titolo e il valore K (parte positiva). Al tempo N diventa un'uguaglianza, per tutti i valori inferiori ad N è una disuguaglianza.

Corollary 219 Si ha

$$C_n \geqslant \left(S_n - \frac{K}{(1+r)^{N-n}}\right)^+,\tag{3.142}$$

per ogni $n = 0, 1, \dots, N$

La stima corretta di C_0 deriva dal fatto che vendendo una Call mi espongo a rischio illimitato, quindi devo ideare una strategia di copertura per imitare il valore finale. Per questo si parla di portafoglio replicante o strategia replicante. Nella put si attuano stesse considerazioni in maniera simmetrica.

Proposizione 220, tra Call e Putt sussiste la relazione 3.147, da cui si passa alla 3.148 (un'idea di progetto è vedere quanto essa sia verificata).

Proposizione 220 Si ha chiaramente

$$C_T - P_T = S_T - K.$$
 (3.147)

Proof. La dimostrazione è del tutto analoga a quella della Proposizione 2.49 relativa al modello CRR monoperiodale. □

Proposizione 221 In assenza di BSS-portafogli d'arbitraggio, sussiste necessariamente la relazione di parità put-call

$$C_n - P_n = S_n - \frac{K}{(1+r)^{N-n}},$$
 (3.148)

per ogni n = 0, ..., N.

Le variabili sono r ed S_n , ovviamente se ho una delle due stimo l'altra.

3.5.3 American Options

Le opzioni europee sono *scommesse* che possono essere esercitate solo alla scadenza. Cioè scommetto che ad una certa data, l'*indice* sarà sopra o sotto una certa soglia. Se vinco, prendo la differenza la valore della soglia e titolo, se perdo, ho perso quanto ho pagato il titolo. Sono come biglietti della lotteria. Ci sono poi opzioni sui vari titoli. Le opzioni *americane* possono essere esercitate a qualunque momento prima della scadenza. Quindi posso esercitarla appena vedo che *sto vincendo*. Anche qui ci sono opzioni *put* e *call*. Ovviamente costano di più, perchè offrono un diritto in più. Deve quindi valere l'osservazione 226 e la disuguaglianza 3.151, ma alla scadenza valgono allo stesso modo dell'opzione europea.

Definizione 225 Il payo ff di un'o pzione americana d'acquisto [risp. vendita] con maturità T e prezzo d'esercizio K esercitata al tempo $t_n \leq T$ è dato da

$$(S_n - K)^+ \equiv \max\{S_n - K, 0\}$$
 $/risp. (K - S_n)^+ \equiv \max\{K - S_n, 0\}$

Inoltre, se esercitata a un tempo $t = t_{n_0} \leq T$, per un certo $n_0 \in \{0, 1, ..., N\}$, il payoff diventa nullo per ogni $t = t_n$ con $n = n_0 + 1, ..., N$.

Osservazione 226 Il valore di mercato di un'opzione americana d'acquisto [risp. vendita] con maturità T e prezzo d'esercizio K al tempo $t_n \leq T$ (non esercitata a un tempo $t < t_n$) soddisfa la disuguaglianza

$$AC_n \geqslant C_n \quad e \quad AP_n \geqslant P_n$$
 (3.151)

Mi conviene esercitare la call america prima della scadenza?

Dalla proposizione 228 scopriamo che *Non conviene MAI*, perchè farlo vuol dire che la call americana, nella circostanza degli eventi in cui viene esercitata, prende valori più bassi rispetto alla call europea. (interessante). Vediamo infatti che: $AC_n = max\{S_n - K, 0\}$

Proposizione 228 L'esercizio anticipato di una call americana non è mai ottimale.

Proof. Consideriamo un call americana e supponiamo che il tempo ottimale d'esercizio sia $t=t_{n_0}$, per un qualche $n_0 \in \{0,1,\ldots,N-1\}$ e all'occorrenza di un qualche $\omega_0 \in \Omega$. Stante l'Equazione (3.142), abbiamo

$$C_{n_0}(\omega_0) \ge \left(S_{n_0}(\omega_0) - \frac{K}{(1+r)^{N-n_0}}\right)^+$$
.

D'altra parte, se la call americana fosse esercitata avremmo

$$AC_{n_0}(\omega_0) = (S_{n_0}(\omega_0) - K)^+$$
.

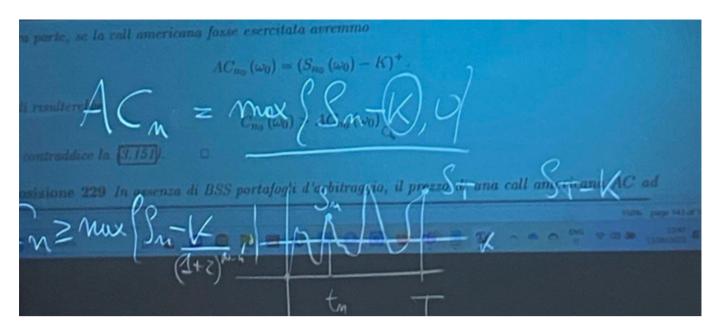
Quindi risulterebbe

$$C_{n_0}(\omega_0) > AC_{n_0}(\omega_0)$$

il che contraddirebbe la (3.151). □

$$C_n \ge \left(S_n - \frac{K}{(1+r)^{N-n}}\right)^+,$$
 (3.142)

Immaginiamo un grafico con picchi in alto e in basso, alla fine della traiettoria abbiamo al tempo T un valore S_T . Per la call europea vedo solo questo valore finale, e vedo S_T-K . Con il rispettivo americano, magari trovo un precedente sopra K, ma K non viene scontato. Se esercitassi AC avrei: $C_n > A_{C_n}$, il fatto che ad ogni payoff considero K e non lo scontato K, rende l'esercizio della opzione anticipata non vantaggioso. La disuguaglianza di prima genere un arbitraggio sul mercato. La gente non la esercita perchè ci sono arbitraggi, allora alla fine sono come quelle europee.



$$C_n \geq max\{S_n - rac{K}{(1+r)^n}\}$$
 $AC_n = max\{S_n - K, 0\}$

Per le PUT il discorso è diverso. L'idea è: L'opzione PUT ha questa caratteristica, ovvero $AP_n=max\{K-S_n,0\}$ Essendo PUT, devo aspettare che S_n vada SOTTO K. Supponiamo che scenda proprio a 0, conviene esercitare? Devo esercitarla, più di quello non può scendere, quindi prendiamo K. Suppongo di non esercitarla: il titolo sale (dovevo esercitarlo prima) e poi riscende a 0. Esercitarla ora è svantaggioso a farlo prima, perchè K lo capitalizzo. Il guadagno che faccio va sempre capitalizzato, quindi può convenire l'esercizio anticipato. Quindi appena so che un titolo non può andare sotto, devo esercitare la call. Metto sul bond e alla fine ho guadagnato di più. Se esercito dopo, mi perdo la capitalizzazione del guadagno tra il primo punto in cui il titolo è andato a 0, rispetto alla seconda volta che ci va. In pratica potevo prendere subito quei soldi e investirlo in bond.

Proposizione 230 In assenza di BS portafogli d'arbitraggio, il prezzo di una put americana AP al tempo $t = t_0 \equiv 0$ soddisfa

$$K \ge AP_0 \ge (K - S_0)^+$$
. (3.158)

Proof. Se fosse

$$(K - S_0)^+ > AP_0$$

sarebbe possibile acquistare la put americana al prezzo AP_0 ed esercitarla istantaneamente realizzando un payoff

$$(K - S_0)^+ - AP_0 > 0.$$

Se altresì fosse

$$AP_0 > K$$

sarebbe possibile vendere allo scoperto la put al prezzo AP_0 e investire il ricavato sul bond ottenendo ad ogni tempo $t=t_n$ un payoff $AP_0\left(1+r\right)^n$ sicuramente superore l'valore massimo K del possibile payoff derivante dal possibile esercizio della put ad ogni tempo $t=t_n$. Infatti, l'eventuale esercizio della put a un qualsiasi tempo $t=t_n$, con $n\in\{1,\ldots,N\}$, e per un qualsiasi esito $\omega\in\Omega$, comporterebbe un esborso di entità K a fronte dell'acquisizione del titolo di prezzo $S_n(\omega)$ e darebbe quindi luogo al payoff complessivo

$$AP_0(1+r)^n - K + S_n(\omega) > 0,$$

mentre se la put non venisse esercitata otterremmo un payoff finale di

$$AP_0 (1+r)^N > 0.$$

Come faccio a stabilire quando conviene esercitare la PUT?

Vista **Proposizione 230, 231**. (per un progetto, posso verificare se la 231 è verificata).

Proposizione 231 Nel caso di opzioniam ericane la relazione di call-put parity diventa

$$AC_0 - S_0 + K \ge AP_0 \ge AC_0 + \frac{K}{(1+r)^N} - S_0.$$
 (3.159)

Queste sono disuguaglianze, ma se volessi valore esatto?

Introduco il concetto del *tempo ottimale di esercizio*, che è più complesso. E' un problema di *ottimizzazione stocastica*, sto cercando di massimizzarlo. **Definizione 232**.

Definizione 232 Chiamiamo tempo d'arresto rispetto alla filtrazione \mathfrak{F} , più brevemente \mathfrak{F} -tempo d'arresto, una variabile aleatoria reale $\nu:\Omega\to\mathbb{R}$ tale che

$$\nu(\Omega) \subseteq \{0, 1, ..., N\}$$
 $e \{\omega \in \Omega : \nu(\omega) \leq n\} \equiv \{\nu \leq n\} \in \mathcal{F}_n, \forall n \in \{0, 1, ..., N\}.$ (3.161)

Lì N è il numero di intervalli in cui è stato diviso lo spazio. Gli eventi w in cui la la variabile aleatoria v prende valori $\leq n$, posso osservare in corso d'opera, perchè ho l'informazione fino ad n. \mathcal{F}_n è la filtrazione.

Visto esempio 234.

Esempio 234 Consideriamo le variabili aleatorie $\nu_1:\Omega\to\mathbb{R}$ e $\nu_2:\Omega\to\mathbb{R}$ definite ponendo

$$\nu_1(\omega) \stackrel{def}{=} \omega_1 + 1, \quad \forall \omega \in \Omega, \ \omega \equiv (\omega_n)_{n=1}^N,$$

$$\nu_2(\omega) \stackrel{def}{=} \omega_2 + 1, \quad \forall \omega \in \Omega, \ \omega \equiv (\omega_n)_{n=1}^N$$
.

 w_1 può essere 0 o 1, qualunque sia w, essa è una successione che può partire da 0 o 1. v_2 ignora il primo elemento della successione, considera solo il secondo, anch'esso vale 0 o 1. Solo v_1 è tempo di arresto. Se N=3 Ω è quello fornito. Vediamo quando vale w_1 1 e 2. Vediamo la controimmagine, dove vale Ω, E_0, \ldots Soddisfa le condizioni di tempo d'arresto. Per v_2 abbiamo problema con $E_{0,0} \cup E_{1,0}$ che però non appartiene. Quindi il problema è che nel secondo caso so che avrei dovuto prendere un certo valore al tempo x, DOPO che il tempo X è passato. Visto **teorema 235**:

Teorema 235 Il processo dei prezzi $(AP_n)_{n=0}^N$ di un'opzione put americana soddisfa l'equazione

$$AP_n = \max_{\nu \in \mathcal{N}(n,N)} \tilde{\mathbf{E}} \left[\frac{1}{(1+r)^{\nu-n}} (K - S_{\nu})^+ \mid \mathcal{F}_n \right],$$
 (3.163)

per ogni $n=0,1,\ldots,N$, essendo $\mathcal{N}(n,N)\equiv\mathcal{N}(t_n,T)$ l'insieme degli \mathfrak{F} -tempi d'arresto che soddisfano la condizione $n\leqslant\nu\leqslant N$, o equivalentemente $t_n\leqslant\nu\leqslant T$, per ogni $n=0,1,\ldots,N$. Inoltre, il tempo d'arresto $\nu_n^*\in\mathcal{N}(n,N)$ per il quale vale l'Equazione (3.163), noto come tempo d'arresto ottimale successivo al tempo $t=t_n$, è dato da

$$\nu_n^*(\omega) = \min \{u \ge n : AP_u(\omega) = (K - S_u(\omega))^+\}.$$

Idea: Ho $S_N(w_1),...,S_N(w_4)$. All'istante terminale, noto K, posso calcolare tutte le differenze e il massimo, cioè $(K-S_N(w_1))^+,(K-S_N(w_2))^+,...$ Alcuni di questi saranno 0, altri saranno >0. L'idea è partire da S_0 e costruire il reticolo dei valori prezzi. (I valori sopra citati sono alla fine del reticolo) Se faccio lo sconto dei valori precedenti, quelli che erano 0 continuano ad essere 0, gli altri maggiore di 0 continuano ad essere >0. Devo confrontare questi valori scontati con $K-S_{N-1}$. Il valore della PUT è il valore più grande tra questo ed i valori scontati. Quindi confronto $K-S_{N-1}$ coi valori scontati presi al tempo successivo $(K-S_N)^+$ Appena questi valori scontati sono >0, dovrei esercitare la PUT.